

Espacenet

Bibliographic data: JP 2002077147 (A)

INDIVIDUAL AUTHENTICATION SYSTEM, INDIVIDUAL AUTHENTICATING METHOD, INFORMATION PROCESSING DEVICE AND PROGRAM PROVIDING MEDIUM

Publication date: 2002-03-15

WATANABE HIDEAKI; ISHIBASHI YOSHITO; MATSUYAMA SHINAKO; FUTAMURA Inventor(s):

ICHIRO; KON MASASHI +

Applicant(s): SONY CORP +

G06F21/00; G06F21/20; G09C1/00; H04L9/32; (IPC1-International: 7): G06F15/00: G09C1/00: H04L9/32 Classification:

G06F21/00N5A2B; G06F21/00N7D; H04L9/32T - European:

Application JP20000264512 20000831 number:

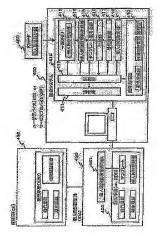
Priority number JP20000264512 20000831

 JP 4581200 (B2) Also published US 2002026574 (A1) 98: US 7243238 (B2)

Abstract of JP 2002077147 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an individual authenticating system by which individual authentication by matching a template as individual authentication data with sampling information inputted by users can be easily performed by different devices, SOLUTION: A service provider (SP), a user device (UD) or the like which performs individual authentication obtains a template from an individual identification certificate (IDC) formed by an individual authentication agency (IDA)and performs individual authentication. The IDA performs Individual confirmation of an IDC Issuance demander, obtains a template as individual identification data and forms an IDC in which the template information is stored. The IDA distributes IDC's to which electronic signatures are added by the individual authentication agency to the SP and the UD

> Last updated: 26.04.2011 Worldwide Database 5.7.22; 92p



(19)日本国特許方 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-77147

(P2002-77147A) (43)公開日 平成14年3月15日(2002.3.15)

(51) Int.Cl. ⁷		微別記号	FΙ			731*(参考)
H04L	9/32		G06F	15/00	330B	5B085
G06F	15/00	3 3 0	G09C	1/00	640Z	5 1 1 0 4
G09C	1/00	640	H04L	9/00	675D	
					673D	
					6 / 5 R	

審査請求 未請求 請求項の数40 OL (全 95 頁)

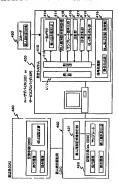
(21)出顧番号	特顯2000-264512(P2000-264512)	(71) 出順人	000002185
			ソニー株式会社
(22) 削續日	平成12年8月31日(2000.8.31)		東京都品川区北品川6丁目7番35号
		(7%)発明者	渡辺 秀明
			東京都品川区北品川6 「目7番35号 ソニ
			一株式会社内
		(72)発明者	石橋 義人
			東京都品川区北品川6 「目7番35号 ソニ
			一株式会社内
		(74)代理人	100101801
		(12/14/201	弁理士 山田 英治 (外2名)
			NAT ME AN OFFIN
			M 45 million and a
		1	最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 個人認証システム、個人認証方法、および情報処理装置、並びにプログラム提供媒体

(57)【要約】

【課題】 様々なデバイスにおいて容易に個人識別デー タであるテンプレートとユーザ入力サンプリング情報と の昭合による個人認証を可能とした個人認証システムを 提供する。

【解決手段】 個人認証処理を実行する例えばサービス プロバイダ (SP)、ユーザデバイス (UD) は、第三 者機関である個人識別認証局(IDA)が生成した個人 識別証明書(IDC)からテンプレートを取得して個人 認証を実行する。IDAはIDCの発行要求者の個人確 認処理を実行して、個人識別データとしてテンプレート を取得し、テンプレート情報を格納したIDCを生成す る。IDAは個人識別認証局の電子署名を付加したID CをSP. UDに配布する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】予め取得した個人識別データであるテンプ レートと、ユーザの入力したサンプリング情報との照合 により個人認証を実行する個人認証システムにおいて、 個人認証が現事を実行するエンティテイは、

前記テンプレートを含むテンプレート情報を格納し、第 三者機関である個人機別認証局が生成した個人識別証明 書からテンプレートを取得し、該取得テンプレートに基 づいて個人認証を実行する構成を有することを特徴とす る個人認証を又テム。

【請求項2】前記個人識別認証局が発行する個人識別証 明書は、該個人識別認証局の電子署名がなされた精成を 有することを特徴とする請求項1に記載の個人認証シス

(前末項3) 前官組人総別監察局は、個人総別批判理の 飛行要求者の個人構設処理を実行するとともに、該発行 要求者の個人機別データとしてのテンプレートを取得 し、該テンプレートを含むテンプレート情報を格帖した 個人施別批明書を生成する構成を有することや特徴とす る前末項 に配線の個人投資システム。

【請求項4】前記エンティテイは、前記個人識別認証局からの個人識別証明書取得処理において、

前記エンティテイと前記個人識別認証局間での相互認証 処理を実行し、

前記個人識別認証局は、前記相互認証の成立を条件として個人識別証明書を送信する構成を有することを特徴とする請求項1に記載の個人認証システム。

【請求項5】前記個人識別認証局は、

前記テンプレートを暗号化して前記個人識別証明書に格 納する構成を有することを特徴とする請求項1に記載の 個人認証システム。

【請求項6】前記エンティティは、前記個人機が採明書 により識別されたユーザとの取り引きを見するから スプロバイダ、または前記個人機類部門書により意別さ れたユーザによりアクセスされるユーザデバイス、また は前記個人機別報認問のいずれかであることを特徴とす る請求項「に記載の個人提覧システム。

【請求項7】前記個人識別認証局は、

前記個人識別証明書の前記エンティティに対する配布時 には、前記個人識別証明書に格納するテンプレートを該 配布エンティティにの冷傷号可能な暗号化テンプレート として配布する構成を有することを特徴とする請求項1 に記載の個人経歴システム。

【請求項8】前記エンティテイは、前記個人識別証明書により識別されたユーザとの取り引きを実行するサービスプロバイダであり、

前記サービスプロバイグは、前記個人識別販配局から取得した個人識別証明書から取得可能をテンプレートと、 ユーザから提供されるサンプリング情報との照合処理を 実行し、該照合の成立をユーザに対する取り引き開始条 件とした構成を有することを特徴とする請求項1に記載 の個人認証システム。

【請求項9】前記エンティテイは、前記個人談別証明書 により談別されたユーザによるデータアクセスが可能な データ処理装置としてのユーザデバイスであり、

前記ユーザデバイスは、前三個人識別投証局から取得し た個人識別証明書から取得可能なテンプレートと、ユー ザから提供を社るサンプリング情報との照金処理を実行 し、該照合の成立をユーザデバイスに対するユーザのア クセス開始条件とした構成を有することを特徴とする請 東項1に記述の個人経証システム。

【請求項10】前記アンプレートは、個人の指数情報、 調販情報、虹影情報、声数情報、新婚情報等の生株情 報、あるいは、印鑑、バスポート、気計書、カード等の 非生休情報、あるいは、前距生休情報、非生休情報の 以上の組合かせ情報、または前記各情報とバスアーと の組み合かせ情報のいずれかによって構成されたもので あることを特徴とする請求項1に記載の個人影響システ ム。

【請求項11】前記エンティテイと、前配個人競別認証 局は各々哺予処理指定有し、両者間におけるデータ送信 の際は、前記エンティテイと、前記個人競別認定的に おいて相互認定項率を実行し、さらに、データ送信順が 送信データに対する電子署名の生成処理を実行して、受 信側が電子署名の乾証処理を実行して、受 信側が電子署名の乾証処理を実行っる構成であることを 特徴とする請求項」に記述の個人認証システム。

【請求項12】予め取得した個人識別データであるテン プレートと、ユーザの入力したサンプリング情報との照 合により個人認証を実行する個人認証システムにおい て.

簡記テンアレートを含むテンプレート情報を格納した個 人識別証明書からテンプレートを取得し、該取得テンプ レートに基づいて個人認証を実行するとともに、該個人 認証の成立を条件として照合証明書を発行する個人識別 認証解とすすることを特徴とする個人認証システム。

【請求項13】前記個人識別認証局が発行する照合証明 書は、該個人識別認証局の電子署名がなされた構成を有 することを特徴とする請求項12に記載の個人認証シス テム

【請求項14】前部個人類別臣馬は、個人談別証明書 の発行要求者の個人確認処理を実行するととは、該外 行要実者の個人類別データとしてのテンプレートを取得 し、該テンプレートを会むテンプレート情報を格納した 個人識別証明書を生成する構成を有することを特徴とす 意論求順「2年記載の個人認証システム。

【請求項15】前記照合証明書を取得するエンティテイは、前記個人識別認証局からの照合証明書取得処理において、

前記エンティテイと前記個人識別認証局間での相互認証 処理を実行し、 前記個人識別認証局は、前記相互認証の成立を条件として照合証明書を送信する構成を有することを特徴とする 請求項12に記載の個人認証システム。

[請求項16] 請認照合理明書を取得するエンティテイ は、前征の人類別語明書により強別されたユーザとの取 の別を実好するサービスプロバイグ、または前征個人 識別証明書により識別されたユーザによりアクセスされ るユーザデバイスのいずれかであることを特徴とする請 東項目2に記載の個、経証システム。

【請求項17】前記照合証明書を取得するエンティテイは、ユーザとの取り引きを実行するサービスプロバイダであり、

前記サービスプロバイグは、前記個人職別認証局からの 照合証明書の取得をユーザに対する取り引き開始条件と した構成を有することを特徴とする請求項12に記載の 個人認証システム。

【請求項18】前記照合証明書を取得するエンティテイは、ユーザによるデータアクセスが可能なデータ処理装置としてのユーザデバイスであり、

前記ユーザデバイスは、前記個人織別認証局からの照合 証明書の取得をユーザデバイスに対するユーザのアクセ ス開始条件とした構成を有することを特徴とする請求項 12に記載の個、認証システム。

【請求項19】前記照合証明書を取得するエンティテイ

前記個人総別認証局から取得した前記照合証明書の署名 検証を実行し、該検証による正当性の確認の後、該照合 証明書の判除処理を実行する構成を有することを特徴と する確定項12に記載の個人認証システム。

【糖吹取201 前記テンプレートは、個人の総核情報、 期限情報、虹彩情報、声紋情報、築跡情報等の生株情 報、あるいは、印鑑、パスポート、免計書、カード等の 非生体情報、あるいは、前記生体情報、非生体情報の 以上の組合かは情報、または前名情報とパスロードと の組み合かせ情報のいずれかによって精成されたもので あることを特徴とする前求項12に記載の個人認証システム。

【請求項21】予め取得した個人識別データであるテン プレートと、ユーザの入力したサンプリング情報との照 合により個人認証を実行する個人認証方法において、

個人認証処理を実行するエンティテイは、

前記テンプレートを含むテンプレート情報を格納し、第 三者機関である個人織別銀証局が生成した個人識別証明 書からテンプレートを取得し、謎取得テンプレートに基 づいて個人認証を実行することを特徴とする個人認証方 法

【請求項22】前記個人識別認証局は発行する個人識別 証明書に、該個人識別認証局の電子署名を行なうことを 特徴とする請求項21に記載の個人認証方法。

【請求項23】前記個人識別認証局は、個人識別証明書

の発行要求者の個人確認処理を実行するとともに、該発 行要求者の個人識別ポータとしてのテンプレートを取得 し、該テンプレートを含むテンプレート情報を格的した 個人機須服明書を生成することを特徴とする請求項21 に記載の個人認証方法。

【請求項24】前記エンティテイは、前記個人識別認証 局からの個人識別証明書取得処理において、

前記エンティテイと前記個人識別認証局間での相互認証 処理を実行し、

前記個人識別認証局は、前記相互認証の成立を条件として個人識別証明書を送信することを特徴とする請求項2 1 に記載の個人認証方法。

【請求項25】前記個人識別認証局は、

前記テンプレートを暗号化して前記個人識別証明書に格 納することを特徴とする請求項21に記載の個人認証方 法。

【請求項26】前記個人識別認証局は、

前記個人職別証明書の前記エンティティに対する配布時 には、前記個人識別証明書に格納するテンプレートを該 配布エンティティにのみ後号可能な暗号化テンプレート として配布することを特徴とする請求項21に記載の個 人認証方法。

【請求項27】前記エンティテイは、前記個人識別証明 書により識別されたユーザとの取り引きを実行するサー ビスプロバイダであり、

前配サービスプロバイがは、前記風人競響整距あら取得した個人誘導駆弾動から取得可能なテンアレートと、 ユーザから提供されるサンプリング情報との原金処理を 実行し、誘照合の成立をユーザに対する取り引き開始条件とすることを特徴とする請求項21に記載の個人認証 方法。

【請求項28】前記エンティテイは、前記個人識別証明 書により識別されたユーザによるデータアクセスが可能 なデータ処理装置としてのユーザデバイスであり、

前記ユーザデバイスは、前記個人識別認証局から取得した個人識別証明語から取得可能なテンプレートと、ユーザから提供を社るサンプリング情報との照金処理を実行し、該照合の成立をユーザデバイスに対するユーザのアクセス開始条件とすることを特徴とする請求項21に記載の個人認定が法。

【請求項29】予め取得した個人識別データであるテン プレートと、ユーザの入力したサンプリング情報との照 合により個人認証を実行する個人認証方法において、 前記テンプレートを含むテンプレート情報を格納した個

前記テンプレートを含むテンプレート情報を格割した個人 人識別証明書からテンプレートを取得し、該取得テンプ レートに基づいて個人認証を実行する個人識別認証局に おいて、該個人認証の成立を条件として照合証明書を発 行することを特徴とする個人認証方法。

【請求項30】前記個人識別認証局は発行する照合証明 書に、該個人識別認証局の電子署名を行なうことを特徴 とする請求項29に記載の個人認証方法。

(請求項31) 請託個人類別程節局は、個人類別証明書 の発行要求者の個人確認処理を実行するととは、該発 行要求者の個人難別データとしてのテンアレートを取得 し、該テンアレートを含むテンアレート情報を格納した 個人識別通明書を生成することを特徴とする請求項29 に記録の個人認知が持た。

【請求項32】前記照合証明書を取得するエンティテイは、前記個人識別認証局からの照合証明書取得処理において、

前記エンティテイと前記個人識別認証局間での相互認証 処理を実行し、

前記個人識別認証局は、前記相互認証の成立を条件として照合証明書を送信することを特徴とする請求項29に 記載の個人認証方法。

【請求項33】前記照合証明書を取得するエンティテイは、ユーザとの取り引きを実行するサービスプロバイダであり、

前記サービスプロバイダは、前記個人競別度2証局からの 照合証明書の取得をユーザに対する取り引き開始条件と することを特徴とする請求項29に記載の個人認証方 法。

【請求項34】前記照合証明書を取得するエンティテイは、ユーザによるデータアクセスが可能なデータ処理装置としてのユーザデバイスであり、

前記ユーザデバイスは、前記個人識別館配局からの照合 証明書の取得をユーザデバイスに対するユーザのアクセ ス開始条件とすることを特徴とする請求項29に配載の 個人認証方法。

【請求項35】前記エンティテイは、

前配個人総別認証局から取得した前記照合証明書の署名 検証を実行し、該検証による正当性の確認の後、該照合 証明書の削除処理を実行することを特徴とする請求項2 9に記載の個人認証方法。

(請東羽 5 6) すめ取得した個人線別チータであるテン アレートと、ユーザの入力したサンプリング情報との限 合により個人投資を実行する情報処理装置において、 第三者個関である個人線別程即局が生成し、前部アンプ レートを含むテンプレート情報を締めした個人級別経到 書からテンプレートを取得し、該取得テンプレートに基 づいて個人認証を実行する情点を有することを特徴とす 信頼化要装定

【請求項37】前記個人識別認配局が発行する個人識別 証明書は、該個人識別認証局の電子署名がなされ、前記 情報処理途離において署名核証を実行し、データ改竄の 有無を検証する構成を有することを特徴とする請求項3 6に記載の作料処理装置。

【請求項38】前記情報処理装置は、前記個人識別認証 局からの個人識別証明書取得処理において、

前記情報処理装置と前記個人識別認証局間での相互認証

処理を実行し、

前記情報処理装置は、前記相互認証の成立を条件として 個人識別証明書を受信する構成を有することを特徴とす る論或項36に記載の情報処理装置。

(諸を項39) 前記情報処理装置は、前記個人競別認証 局から影響した個人競別理即書から脱考可能をデシアルートと、ユーザンの整備をはあった場合されるアンリング情報との 合処理を実行し、該照合の成立をユーザに対する処理開 越条件とした構成を有することを特徴とする前来項36 に容録が情報処理診断。

【請求項40】予め取得した個人議例データであるテン プレートと、ユーザの入力したサンプリング情報との照 合により個人包証を理をコンピュータ・システム上で実 行せしめるコンピュータ・プログラムを提供するプログ ラム長候様作るかって、前記コンピュータ・プログラム は、

第三者機関である個人機別認証局が生成し、前記テンプ レートを含むテンプレート情報を格納した個人織別証明 歩かムテンプレートを取得するステップと、

該取得テンプレートに基づいて個人認証を実行するステップと、

を有することを特徴とするプログラム提供媒体。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【0002】 【従来の技術】企業あるいは個人においてデータ処理装 箇、例えばバーソナルコンピュータ(PC)等の機々な データ処理装置が整人に使用され、このような装置には 様々な機能データが格納される場合がある。このような 機密情報に対する不正なユーザのアクセスを排除するた め、PCに格納された情報の漏池を助止する技術が開発 されており、例えば、バスワード入力、ユーザの生体情 報によるユーザ識別処理等が開発されている。

【0003】さらに、昨今、ゲームプログラム、音声デーク、画像データ、文書作成プログラム等、様々なソフトウエアデータ(以下、これらをコンテンツ(Conten t)と呼は)が、インターネット等のネットワークを介して、あるいはDVD、CD等の流道可能な記憶燃作、メディア)を介して流通している。このような状況の中で、コンテンツの配布あるいはコンテンツ利用用金の四数等、様々な処理において、コーデ動例処理を確実に迅速に失行し、かつ、説明処理とおいて用いられる個人

情報の漏洩の防止が重要な課題となっている。

【〇〇〇4】一般的なユーザ部別方法としては、例えば ユーザ ID、パスワード等を予め設定し、設定データと 入力データと参照する契旭方法がある。しかし、この 方法は、登録されているユーザ ID、パスワードの避免 のおそれが常に存在し、一届適日と収場合には、同一の ユーザ ID、パスワードの使用は不可能となる。このような問題点を解決する手姓として、生体情報を用いたユーザ部門手がある。

【0005】従来から行われている生体情報を用いた個人規則処理の一例について説明する。代表的例として結就決取り照合処理を実行する個人認識装置について図1を用いて説明する。図1に示すPC20の利用者は、予め、個人の指紋情報を誇み取り装置を持つ個人認証装置にご登上、このデータをセキュアとリイ内に接続する。格詢された指数情報をデンプレート【で即1a

格納する。格納された指紋情報をテンプレート(Templa te)と呼ぶ。ユーザはパソコン20などのデータを利用 する際に、指紋読み取り装置として構成された個人認証 装置10により指紋の照合処理を実行させる。

【0006】ユーザは、例えばCCDカメラによって構成される個人情報取得部11において指紋情報の読み取りを実行する。 競み取られた指紋情報は、情報変換部12で特徴抽出処理が実行され、比較部13にて、セキュアメモリ14に結結されたテンプレートと、個人情報取得部11で取得され、特徴抽出されたデータとの比較処理が行かれる。

[0007] 比較結18とおける比較処理においては、 比較部に予め設定したしまい値により一致、不一致の判 定がコントロールされる。比較対理の同デークが設定し きい値を超えて一致していればのK、しきい値以下の一 数度であればNGとなる。なお、指数情報は指数で 一夕そのもので、情報空機部12で付 少との画像データの比較を行い、しきい値と比較す ストとたかる。

【0008】比較節13での判定地理において、入力情報と登録情報が一致すると判定された場合には、通信部信を指してパソコン20に照合成がが伝えられ、PC20に対するアクセスが許可される。一変していないと判定された場合には照合を成が伝えられ、PC20に対するアクセスが許可される。一変していないと判定された場合には服分を形が方とか、中20には関し、図1に示すように複数のユーザ(ユーザ1D=1D1つ1Dn)の指数情報テンプレートをセキュアメモリに結動し、いずたかの格納テンプレートをセキュアメモリに結動し、いずたかの格納テンプレートをできュアメモリに結動し、いずたかの格納テンプレートを表したことを条件としてPCのアクセスを許可する構成とすることで、一台の個人認能装置で複数のユーザに対応することが可能となる。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、このような個人認証装置では、テンプレートは指紋読み取り照合装置内のメモリに保存される構成であり、以下のよう

な問題点がある。

(a) 照合結果を利用するには、テンプレートを保持している指紋読み取り照合装置を使用する必要がある。 (b) 複数の場所で指紋照合を行う場合、あらかじめ複数の指紋読み取り照合装置に指紋登録を行なう必要があ

(c) テンプレートが指紋読み取り照合装置内にあるため、テンプレート情報としてのデータを改築、読み取り される毎齢がある。

(d) 照合結果をPC等に転送しているため、その結果 を攻撃されやすい。

【0010】このように、提来の個人認証システムは、 機密情報を扱う特定のPC等のデータ処理装置に不可分 に構成され、そのPCを扱うユーザ専用の認証・重点が 置かれており、テンプレートを保存していない機器を使 用する場合の認証には全く利用できない。また、テンプレートを格納しているのは指紋読み取り照合装置自体で あり、テンプレートの安全性、信頼性といった面で問題 がある。

【0011】さんに、昨今の時号化データを使用したネットワークを介するデーク選受信、あるいは媒体を介す ボーク配信においては、公開練用号方式による暗号処理。および公開線の信頼性を保証する公開練証明書が多 く使用されている。しかしながら、公開練証明書が多 く使用されている。しかしながら、公開練正明書が多 な開始の保証を行なうものの、公開鍵とその公開機の所有 者である個人のおい付きを保証することはできないとい が開生がある。すなわち、

(e) 暗号化データの送信等に使用される公開鍵証明書 とその公開鍵の所有者個人との関係を保証する方法がな く、公開鍵の所有者の総別手段が十分ではなかった。

【0012】このように、徳幸の個人起節システムには、様々な解決すべき問題点が存在する。特に、昨今のインターネット等、通信システムの労進したネットワーク社会においては、様々な地所、時間に、多様な通信級、デーク処理服务を用いて様なが、時間に、多様な通信級・前についている。また、特定のユーザ、例えば会員前けのコンテンツ配信、本料コンテンツの配信システム、サービス等においては、コンテンツ、サービスの配信時にユーザの原拠処理を実行することが必要となる。このような状況とおいて、場所、時間、使用機器等の環境に依存しない個人認証処理システムの実現要求が高ま

【0013】本発明は、上述の状況に鑑みてなされたものであり、個人認証を様々な現境下において実行でき、 さらに個人認証の信頼性を添か、安全なテンプレー 情報の結構、利用形態を実現し、さらに公開議証明書との 関連した使用総接を実現することにより、個人認証の多 様な分野での利用を可能とした個人認証システムおよび 個人認証方法を提供することを目的とする。

[0014]

【観題を解決するための手段】本売野の第1の側面は、 予め沈権した個人流的データであるテンプレートと、ユ ・サのスカしたサンプリング情報との原名により個人認 証を実行する個人認証システムにおいて、個人認証処理 を実行するエンティティは、前記テンプレートを受 シスプレート情報と格的し、第二者機関である個人流効認 証局が生成した個人振変部門書からテンプレートを取得 し、該保得テンプレートに基づいて個人認証を実施 構成を有することを特徴とする個人認証システムにあ

【0015】さらに、本発明の個人認証システムの一実 施態様において、前記個人識別認証局が発行する個人識 別証明書は、該個人識別認証局の電子署名がなされた構 成を有することを特徴とする。

[0016] さらに、本等明の個人双語システムの一実 施服様において、前記個人識別認証局は、個人裁別証明 車の発行要求者の個人確認処理を実行するととらに、該 発行要求者の個人裁別データとしてのテンプレートを取 得し、該テンプレートを含むテンプレート情報と格納し た個人識別証明書を生成する精成を有することを特徴と する。

[0017] さらに、本発明の個人認証システムの一実 施理様において、前記エンティテイは、前記風人勤別組 配局からの個人限別証明書で終極理において、前記エン ティテイと前記個人裁別認証局間での相互認証処理を実 行し、前記個人裁別認証局は、前記相互認証の度立を条 作として個人裁別短証明書を送信する相成を有することを 特徴とする。

【0018】さらに、本発明の個人認証システムの一実 施態様において、前記個人線別或認識は、前記テンプレ ートを暗号化して前記個人線別驅明書に格納する構成を 有することを特徴とする。

[0019] さらに、本祭明の個人認証システムの一実 施態様において、前記エンティテイは、前記個人議例 明書により競別されたユーザとの取り引きを実行するサ ービスプロバイグ、または前記個人識別証明書により識 別されたユーザによりアクセスされるユーザデバイス、 または前記個人識別認証局のいずれかであることを特徴 とする。

[0020] さらに、本売期の個人認証システムの一実 施郎様において、前記個人識別認証局は、前記個人識別 転明書の前記エンディティに対する配心時には、前記個 人識別証明書に揺拾するテンプレートを該配布エンディ ティにのみ後等可能な暗号化テンプレートとして配布す 名相変を有することを特徴とする。

【0021】さらに、本発明の個人認証システムの一実 施態様において、前記エンティテイは、前記個人識秀証 明書により識別されたユーザとの取り引きを実行するサ ービスプロンバイダであり、前記サービスプロバイダは、 前記個人識別認証局から取得した個人識別証明書から取 得可能なテンプレートと、ユーザから提供されるサンプ リング情報との照合処理を実行し、該照合の成立をユー ザに対する取り引き開始条件とした構成を有することを 特徴とする。

【0022】さらに、本発明の個人認証システムの一実 施駕様において、前記エンティテイは、前記個人識別証 明書により識別されたユーザによるデータアクセスが可 能なデータ処理装置としてのユーザデバイスであり、前 記ューザデバイスは 前記個人識別認証局から取得した 個人識別証明書から取得可能なテンプレートと、ユーザ から提供されるサンプリング情報との照合処理を実行 し、該照合の成立をユーザデバイスに対するユーザのア クセス開始条件とした構成を有することを特徴とする。 【0023】さらに、本発明の個人認証システムの一実 施態様において、前記テンプレートは、個人の指紋情 報、網膜情報、虹彩情報、声紋情報、筆跡情報等の生体 情報、あるいは、印鑑、パスポート、免許書、カード等 の非生体情報、あるいは、前記生体情報、非生体情報の 2以上の組合わせ情報、または前記各情報とパスワード との組み合わせ情報のいずれかによって構成されたもの であることを特徴とする。

【0024】さらに、本兜明の個人設証システムの一実 施理線とおいて、前記エンティテイと、前記皿人説明想 歴別は含な暗号製理部を有し、同者間におけるデーク法 信の際は、前記エンティテイと、前記個人説明短廊局間 において相互認証処理を実行し、さらに、デーク法信側 が送信データに対する電子署名の生成処理を実行して、 受信側が領土署名の対証処理を実行する構成であること を特徴とする。

[0025] さらに、本郊押の第2の側面は、予め取得 した個人説別データであるテンプレートと、ユーザの入 ルしたサンプリング情報との服舎により個人認証を実行 する個人認証システムにおいて、前記テンプレートを含 むテンフレート情報を格納した個人協別証明書からテン プレートを取得し、該取得テンプレートに基づいて個人 認証を実行するとともに、該個人認証の成立を条件とし て服舎部門書を発行する個人説別認証局を有することを 特徴とする個人認証システムによる

【0026】さらに、本発明の個人認証システムの一実 態態機において、前記個人識別認証局が発行する照合証 明書は、該個人識別認証局の電子署名がなされた構成を 有することを特徴とする。

【0027】さらに、本発明の個人認証システムの一実 施理線とおいて、前記個人協別認証局は、個人協別証明 書の発行要束者の個人確認処理を実行するとともに、該 発行要束者の個人裁別データとしてのテンプレートを取 得し、該テンプレートを含むテンプレート情報を格納し た個人協別証明書を生成する構成を有することを特徴と する

【0028】さらに、本発明の個人認証システムの一実

施態様において、前記照合証明書を取得するエンティテ イは、前記個人識別認証局からの照合証明書取得処理に おいて、前記エンティティと前記個人識別認証局はの 相互認証処理を実行し、前記個人識別認証局は、前記相 互認証の成立を条件として照合証明書を送信する構成を すすることを特徴とする。

[0030]さらに、本発明の個人認証システムの一実 地球様において、前記頭合証明書を取得するエンティテ → イは、ユーザとの取り引きを実行するサービスプロバイ ダであり、前記サービスプロバイがは、前記個人整別記 記局からの照合証明書の取得をユーザに対する取り引き 開始条件とした相様を有することを特徴とする。

【0031】さらに、本発明の個人認能システムの一実 能能像において、前記照合証明書を取得するエンティテ 付は、ユーザによるデータアウセ人が可能なデータ処理 装置としてのユーザデバイスであり、前記ユーザデバイ スは、前記個人無別認証局からの照合証明書の取得をユー 一ポープイスに対するユーザのアクセス開始条件とした 構成を有することを特徴とする。

[0032] さらに、本売押の個人認定システムの一実 施能様において、前記照合語明書を取得するエンティテ イは、前記個人無明度延易から取得した前記原金町書 の匿名検証を実行し、該検証による正当性の確認の後、 該照合証明書の開除処理を実行する相成を有することを 特徴とする。

[0033] さらに、本等卵の個人認証システムの一実施職様において、前記テンアレートは、個人の指紋情報、網際情報、虹彩情報、声波情報、車跡情報等の生体情報、あるいは、記述、バスボート、免計書、カード等の少生体情報、あるいは、前述と休時報、または前記各情報とバスワードとの組み合わせ情報、または前記各情報とバスワードとの組み合わせ情報のがすれかによって構成されたものであることを特徴とする。

【0034】さんに、本売明の第3の側面は、予め取得 した個人識別データであるテンプレートと、ユーザの入 力したサンプリング情報との服合により個人認定を実行 する個人認証方法において、個人認定処理を実行するエ ンティテイは、前記テンプレートを含むテンプレート情報 報を結結し、第二者機関である個人競別認証局が生成し た個人識別証明書からテンプレートを取得し、該取得テ ンプレートに基づいて個人認証を実行することを特徴と する個人認証が表にある。

【0035】さらに、本発明の個人認証方法の一実施態

様において、前記個人識別認証局は発行する個人識別証明書に、該個人識別認証局の電子署名を行なうことを特徴とする。

【0036】さらに、本等期の個人認証方法の一実施理 様において、前記個人識別認証局は、個人識別証明書の 外形要求者の個人職認処理を実行するとともに、認発行 要求者の個人職認別であるとしてのテンプレートを取得 し、読テンプレートを含むテンプレート情報を指納した 個人懇知能可認本を成することを対しています。

【0037】さんに、本売男の個人認定方法の一実施態 様において、前記エンティテイは、前記個人識別認証局 からの個人識別証明書取得長型において、前記エンティ テイと前記個人識別認証局にの1個五弦配処理を発行 し、前記個人識別認証局は、前記相互認配の成立を条件 として個人識別認証局を当該することを特徴とする。 【0038】さんに、本売男の個人認証方法の一実施理 様において、前記個人識別認証局は、前述テンアレート を暗号化して前記個人識別認証明は、前述テンアレート

とする。 【0039】さらに、本発明の個人認証方法の一実施態 様において、前記個人搬別復起局は、前記個人機別値明 書の前記エンティティに対する配布時には、前記個人機 別証明議に格許するテンプレートを該配布エンティティ のの必要与電池を暗号化テンプレートとである

とを特徴とする。
[0040] さらに、本発明の個人認証方法の一英施期様において、前記エンティテイは、前記個人裁別監明書により義別されたユーザとの取り引きを実行するサービスプロバイダであり、前記サービスプロバイダは、前記個人裁別監記馬から取得した個人裁別監明書から取得可能なテンプレートと、ユーザから提供されるサンプリング情報との照合処理を実行し、該照合の成立をユーザにする取り引き膨胀条件とすることを特徴とする。

【0041】さらに、本売期の個人認恵が法の一実施態 様において、前記エンティテイは、前記個人振物施列語 により強別されたユーザによるデータアクセスが可能な デーク処理装置としてのユーザデバイスであり、前記ユ 一ザデバイスは、前記個人振羽認証局から取得した個人 機別振列書から収得可能なテンプレートと、ユーザから 提供されるサンプリング情報との照合処理を実行し、該 照合の成立をユーザデバイスに対するユーザのアクセス 開始条件とすることを特徴とする

[0042] さらに、本売明の第4の側面は、予め取得 した個人識別データであるテンプレートと、ユーザの人 力したサンプリング情報との販合により個人認定を実行 する個人認証方法において、前記テンプレートを含むテ ンプレート情報を指制した個人無効原理解からテンプレートを取得し、該取得テンプレートに基づいて個人認証 を実行する個人類別認証所において、終個人認証の次と を発作さる個人類別認証所において、終個人認証の次と を発作として概念例算を発行することを特徴とする個 人認証方法にある。

【0043】さらに、本発明の個人認証方法の一実施態 様において、前記個人識別認証局は発行する照合証明書 に、該個人識別認証局の電子署名を行なうことを特徴と する。

[0044] さらに、本発明の個人認証方法の一実施態 様において、前記個人織別窓登局は、個人織別語即書の 発行要支者の個人機別処理を実行するとともに、認発行 要求者の個人機別呼データとしてのテンプレートを取得 し、級テンプレートを含むアンプレート情報を格納した 個人繊細短明書を生成することを特徴とする。

[0045] さらに、本売明の個人反流方法の一実施態 様において、前記個人部別部書を取得するエンティテイ は、前記個人部別部部局からの照合証明書取得機理にお いて、前記エンティテイと前記個人第別認証周間での相 互認証処理を実行し、前記相」第別認証局は、前記相互 認証の成立を条件として照合証明書を送信することを特 徴とする。

[0046] さらに、本祭明の個人製産方法の一実施販 様において、前記順合証明書を取得するエンティテイ は、ユーザとの取り引きを表行するサービスプロバイグ であり、前記サービスプロバイグは、前記個人類別認証 局からの照合証明書の取得をユーザに対する取り引き開 始条件とすることを特徴とする。

【0047】さらに、本売明の個人認証方法の一実施理様において、前記照合部別番を取得するエンティテイ は、ユーザによるデータアクセスが可能なデーク処理装置としてのユーザデバイスであり、前記ユーザデバイスにより、前記ユーザデバイスにおり、前記ユーザデバイスに対するユーザのアクセス開始条件とすることを特徴とすることを特徴とすることを特徴となる

【0048】さらに、本発明の個人認証方法の一実施態 様において、前記エンティテイは、前記個人競別認証局 から取得した前記照合証明書の署名検証を実行し、該検 証による正当性の確認の後、該照合証明書の解除処理を 実行することを特徴とする。

【0049】さんに、本男明の第5の側面は、子め取得した個人裁別データであるテンプレートと、ユーザの人 した他人裁別データであるテンプレートと、ユーザの人 力したサンプリング情報との原合により個人認証を実行 する情帯処理装置において、第三者機関である個人裁別 返距局が生成し、前記テンプレートを含むテンプレート 情報を指納した個人機別鑑明書からテンプレートを取得 し、該取得テンプレートと遊うパマ個人認証を実行する 構成を有することを特徴とする情報処理装置にある。

【0050】さらに、本発明の情報処理装置の一実施態 様において、前記個人類別認証局が発行する個人識別証 明書は、該個人識別認証局の電子署名がなされ、前記情 報処理装置において署名検証を実行し、データ改竄の有 無を検証する構成を有することを特徴とする。

【0051】さらに、本発明の情報処理装置の一実施態

様において、前部情報処理装置は、前部個人撮影能証 からの個人講別鑑明書取得先頭において、前部情拠理 整置と前部個人情別鑑認時間での相互認是処理と実行 し、前記情報処理装置は、前記相互認証の成立を条件と して個人識別鑑明書を受信する構成を有することを特徴 とする。

【0052】さらに、本発明の情報処理装置の一実施態 様において、前定信頼処理接面は、前定個人博物程認用 から軟体した個人開始即開から数件可能をナンレートと、ユーザから提供されるサンブリング情報との照合 処理を実行し、認照合の成立をユーザに対する処理開始 条件とした構成をすることを特徴とする。

【1053】さらに、本列門の第6の側面は、子め取得した個点部計データであるテンプレートと、ユーザの入 カルたサンプリング情報との原名により個人程配送を コンピュータ・システム上で実行せしめるコンピュータ ・プログラムを提供するアログラム提供媒体であって、 前記コンピュータ・プログラム提供媒体であって、 前記コンピュータ・プログラム提供媒体であって、 が記コンピュータ・プログラムは、第二者機関である個 人機等程配局が止成し、輸記アンプレートを含むテンプト とで、日本ので、一般であるいで、 個人認定を実行するステップと、 能の場合で、 個人認定を実行するステップと、 を可して、 を可して、 を可して、 を可して、 のして、 のして のして、 のして、

[0054]本発明の第6の側面に係るプログラム提供 媒体は、例えば、線々なプログラム・コードを実行可能 な利用コンピューク・システムに対して、コンピュータ ・プログラムをコンピューク可能を形式で提供する媒体 である。媒体は、CDやFD、MO、DVDなどの記憶 媒体、あいは、ネットワークなどの伝送媒体など、そ の雰囲は特に閲覧されない。

(0055) このようなアログラム提供媒体は、コンピュータ・システム上で所定のコンピュータ・プログラムを提供媒体を構たしたの、コンピュータ・プログラムと提供媒体を介してコンピュータ・プログラムととなってある。接信すれば、接提供媒体を介してコンピュータ・プログラムをコンピュータ・システムに入ったコンピュータ・システムに入ったコンピュータ・システムとかは協動作用が発酵され、未受明の他の側面と関節の作用の製業を得ることができるのである。未受明のきた他の目的、特徴や外点は、後述する本予明の実施例や流行する固面に基づくより詳細な説明によって明らかになるである。

[0056]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら、本発明の実施の形態について詳細に説明する。

【0057】 【実施例】以下、本発明の構成について、下記の項目順 に説明する。

- 1. 本発明の概念と証明書概要
- 2. テンプレートの暗号化

- 3. テンプレート、個人識別証明書 (IDC) の登録、 恋事処理
- 4. 個人識別証明書 (IDC) の基本的利用形態
- 4. 個人級別証明書(IDC)を使用した認証処理態様
- 6. 個人識別証明書に基づくユーザ認証によるコンテン ツの利用権制御処理
- 7. 個人識別証明書(IDC)と公開鍵証明書(PK
- C) とのリンク
- 8. 個人識別証明書 (IDC) による認証と公開鍵証明 書 (PKC) に基づくコンテンツ利用処理 9. ワンタイム公開鍵証明書 (ワンタイムPKC)
- 10. 昭合新明書
- 11. 個人総別証明書 (IDC) のダウンロードおよび コンテンツ利用処理
- 12. 個人識別証明書 (IDC) の有効期限設定
- 【0058】【1. 本発明の根念と証明書報要】 (1. 1. 本発明のシステムの基本概念)まず、本発明 の個人観影システムの基本概念について説明する。本発明の個人観影システムの基本概念について説明する。本発 明の個人観影は登越園人観問題明書(IDC: Identificata。個人機別証明書(IDC)は、信頼できる第三者機関で ある個人機別証明書(IDC)は、信頼できる第三者機関で ある個人機別証明(IDA: Identification Authori リンが証明対象となる個人条でについて、個人の職器を

行なった上で発行する証明書である。

- 【00591個、搬別振明器 (IDC) には、各個人を 総別するための特種(テンツート情報)が結構され る。個人機別情報としては、例えば指紋情報、親國情報、 報、取録情報、那故情報、那談情報の発信可能であり、 ならた生体情報が少個一般期情報、例えば印度、パス ボート、参軒書、カード等の限別データ、あるいは、上 配名情報の組合かせ、または、上記を情報となると を用され、これらの個人観別情報が原則として暗号化されて、テンプレート情報として結婚される。 なれて、テンプレート情報として結婚を注める。
- 【0060】個人識別認証所(IDA)により発行された個人識別証明書(IDA)により発行されて根人識別証明書(IDA)によるの登録者自身であるユーザに対してコンテンツ配信を行なうサービスプロバイダ(SP)、あるいは利用者確認を必要とする様々な機同(例えば決済金融機同等)、あるいはユーザデバイスからの要求に応じて、個人識別認証局(IDA)から提供され、個人識別のために利用される。具体的な利用形態については、後段で詳細に認明する。
- 【0061】さんに、本売明の個人類別能明書(IDC)は、公開録証明書(PKC: Public Key Certifica にとした組み合わせにおいて有効な利用形態が実現される。すなわち、コンテンツの暗号化配信を行なうサービ スプロバイダ(SP)が個人の微別処理を行う際に個人 総別証明書(IDC)を利用し、識別された個人にのみ 毎号可能な確等化データの配信を公開施証明書を用いた

- 公開鍵暗号方式により行なうことを可能とする。
- 【0062】図スに本売即の個人認証システムを利用 し、かつ公開鍵証明書を用いた暗号化データ通信の概略 整調する包を示す、上述の個人制御証明書(IDC) を発行する個人機別証明書(IDA)201、また公開 鍵証明書(PKC)を発行する認証局(CA:Certific ate Authority)202においてそれぞれの証明書が所 定の手機をにより発行される。
- [0063] 暗号化データ運信は、例えばコンテンツ配信を存むサービスプロバイダ (SP) 203と、ユーザデバイス名 205の間において実行される。この際、サービスプロバイダ (SP) 203は、ユーザデバイス Aの使用者がユーザイ であることを確認し、ユーザイにおいて能労可能な暗号化データを生成してコンテンツの 暗号化学に多なできる。
- 【0064】ユーザムは、個人情報を超入熱別程度局 (IDA) 201に登録することにより、個人裁別経度 局(IDA) 201か6個人裁別提明書(IDC)の発 行を受けており、個人裁別提明書(IDC)により、サ ・ビスプロバイグ(SP) 203はユーザAであること の確認を行なう、この場合、サービスプロバイグ(S P) 203が個人裁別提明書(IDC)による個人程度 要実行するエンティテイとなる。個人裁別提明書による個人程度 確認処理理様には各種あるが、これらについては後段で 登録に即時で、これらについては後段で 登録に即時で、
- 10065」また、ユーザAは、ユーザ自身の公開鍵を 認証局202に提出し、認証局の電子署名入りの公開鍵 証明書の発行を受ける。サービスプロバイグ(SP)2 203が個人識別画明書(IDC)に基かいてユーザAで あることの確認を行なった後、例えば、サービスプロバ イグ(SP)203は、ユーザAの公開鍵証明書からな 開鍵を取り出して、取り出した公開鍵によってコンデン ツを暗号化して、コンテンツをユーザAに対して配信す る。暗号化コンテンツの配信を受けたユーザデバイスA 205のユーザAは、公開鍵とペアになった秘密設によって配信された暗号化データを復号して利用する。
- 【0066】また、決済機関としてのサービスプロバイダ(SP)204と、ユーザデバイスB206との間にいても、上後日標はサービスプロバイダ(SP)204によるユーザBの個人裁別証明書に五づくユーザBの確認、さらにユーザBの公開・地野書を用いた時号化データ(保養ビコンテンツデータ、洗済データ等)の送受信が行われる。この場合、ユーザデバイスが個人識別証明書(IDC)による個人認証を実行するエンティティとなる。
- 【0067】さらに、ユーザデバイスA205と、ユーザデバイスB206との間のデータ運信とおいても、ユーザA、Bの個人誘用証明書に基づくユーザA、Bの確認、ユーザAまたはユーザBの公開庭町書を用いた暗号化データの送受信が行われる。

【0068】このように、様々な形態でのデータ送受信 において、個人識別証明書および公開鍵証明書が利用可 能である。個人識別証明書単独の利用形態も可能であ り、機密情報を格納したPC等に対するアクセス時に個 人識別証明書による照合処理によりユーザ確認を行なう ことももちろん可能である。個人識別証明書による個人 認証を実行するエンテイテイは、サービスプロバイダ (SP)、ユーザデバイス、さらに個人識別認証局(I DA) 等、様々なエンティテイである。

【0069】また、図2に示すように、本発明のシステ ムの一実施例として、個人識別認証局 (IDA) 201 の発行する個人識別証明書(IDC)と、認証局202 **の発行する公開鍵証明書(PKC)をリンクさせた構成** がある。リンク構成には、個人識別証明書の中に公開鍵 証明書(PKC)を含ませる構成としたり、リンク情報 体としての組情報を生成する構成等がある。これらのリ ンク機成については、後段で詳細に説明する。

【0070】上述の説明における公開鍵暗号方式は、発 信者と受信者の鍵を異なるものとして、一方の鍵を不特 定のユーザが使用可能な公開鍵として、他方を秘密に保 つ秘密線とするものである。公開鍵暗号方式では、暗号 化、復号化に共通の鍵を用いるいわゆる共通鍵暗号化方 式と異なり、秘密に保つ必要のある秘密鍵は、特定の1 人が持てばよいため鍵の管理において有利である。公開 鎌暗号方式の代表的なものにはRSA (Rivest-Shamir-Adleman) 暗号がある。これは非常に大きな2つの素数 (例えば150桁) の積を用いるものであり、大きな2 つの素数 (例えば150桁) の積の素因数分解処理の困 耕性を利用している。

【0071】公開鍵暗号方式では、不特定多数に公開鍵 を使用可能とする構成であり、配布する公開鍵が正当な ものであるか否かを証明する証明書、いわゆる公開鍵証 明書を使用する方法が多く用いられている。例えば、利 用者Aが公開鍵、秘密鍵のペアを生成して、生成した公 開鍵を認証局に対して送付して公開鍵証明書を認証局か ムス手する。利用者Aは公開鍵証明書を一般に公開す る。不特定のユーザは公開鍵証明書から所定の手続きを 経て公開鍵を入手して文書等を暗号化して利用者Aに送 付する。利用者Aは秘密鍵を用いて暗号化文書等を復号 する等のシステムである。また、利用者Aは、秘密鍵を 用いて文書等に署名を付け、不特定のユーザが公開鍵証 明書から所定の手続きを経て公開鍵を入手して、その署 名の検証を行なうことができる。以下、本発明の個人認 証システムの具体的説明に先立ち、本発明のシステムに おいて用いられる公開鍵証明書 (PKC) および個人識 別証明書(IDC)のデータ構成について説明する。

【0072】(1.2.公開鍵証明書)公開鍵証明書に ついて図3.4を用いて説明する。公開鍵証明書は、公 開鍵暗号方式における認証局 (CA: Certificate Auth orityまたは I A: Issuer Authority) が発行する証明

書であり、ユーザが自己のID、公開鍵等を認証局に提 出することにより、認証局側が認証局のIDや有効期限 等の情報を付加し、さらに認証局による署名を付加して 作成される証明書である。

【0073】公開鍵証明書のフォーマット例を示す。こ れは、公開鍵証明書フォーマットX.509 V3に準 拠した例である。

【0074】バージョン (version) は、証明書フォー マットのバージョンを示す。シリアルナンバ (Serial N umber)は、公開鍵証明書発行局(IA)によって設定 される公開鍵証明書のシリアルナンバである。署名アル ゴリズム識別子、アルゴリズムパラメータ (Signature algorithm Identifier algorithm parameter) は、公開 鎌証明書の署名アルゴリズムとそのパラメータを記録す るフィールドである。なお、署名アルゴリズムとして は、楕円曲線暗号およびRSAがあり、楕円曲線暗号が 適用されている場合はパラメータおよび鍵長が記録さ れ、RSAが適用されている場合には鍵長が記録され る。発行者 (issuer) は、公開鍵証明書の発行者、すな わち公開韓証明書発行局(IA)の名称が識別可能な形 式 (Distinguished Name) で記録されるフィールドであ る。有効期限(validity)は、証明書の有効期限である開 始日時、終了日時が記録される。サブジェクト(subjec t)は、ユーザである認証対象者の名前が記録される。 具 体的には例えばユーザ機器のIDや、サービス提供主体 のID等である。サブジェクト公開健情報 (subject Pu blic Key Info algorithm subject Public key) は、ユ ーザの公開健情報としての鍵アルゴリズム、鍵情報その ものを格納するフィールドである。

【0075】ここまでが、公開鍵証明書フォーマット X. 509 V1に含まれるフィールドであり、以下 は、公開線証明書フォーマットX.509 V3におい て追加されるフィールドである。

【0076】証明局鍵識別子 (authority Key Identifi er-key Identifier, authority Cert Issuer, authori ty Cert Serial Number) は、公開鍵証明書発行局(I A)の線を識別する情報であり、鍵識別番号(8進 数) 公開健証明書発行局(IA)の名称、認証番号を 格納する。サブジェクト鍵識別子 (subject key Identi fier)は、複数の鍵を公開鍵証明書において証明する場 合に各鍵を識別するための識別子を格納する、鍵使用目 的 (key usage) は、鍵の使用目的を指定するフィール ドであり、(0)ディジタル署名用、(1)否認防止 田 (2) 鎌の暗号化用。(3) メッセージの暗号化

用、(4)共通鍵配送用、(5)認証の署名確認用、

(6)失効リストの署名確認用の各使用目的が設定され る。秘密鎌有効期限(private Key Usage Period)は、ユ ーザの有する秘密鍵の有効期限を記録する。認証局ポリ シー (certificate Policies) は、認証局、ここでは、 公開鍵証明書発行局 (IA) および登録局 (RA) の証 明書発行ポリシーを記録する。例えばISO/IEC9 384-1に無規したポリシーID. 認証基準である。 ポリシー・マッピング (policy Mapping) は、CA (公 開鍵証明書発行局(IA))を認証する場合にのみ記録 するフィールドであり、証明書発行を行なう公開鍵証明 書発行局(IA)のポリシーと、被認証ポリシーのマッ ピングを規定する。サポート・アルゴリズム (supporte d Algorithms) は、ディレクトリ (X. 500) のアト リビュートを定義する。これは、コミュニケーションの 相手がディレクトリ情報を利用する場合に、事前にその アトリビュートを知らせるのに用いる。サブジェクト別 名 (subject Alt Name) は、ユーザの別名を記録するフ ィールドである。発行者別名 (issuer Alt Name) は、 証明書発行者の別名を記録するフィールドである。サブ ジェクト・ディレクトリ・アトリビュート (subject Di rectory Attribute) は、ユーザの任意の属性を記録す るフィールドである。基本制約 (basic Constraint) は、証明対象の公開線が認証局(公開鍵証明書発行局

(IA)) の署名用か、ユーザのものかを区別するため のフィールドである。許容サブツリー制約名 (name Con straints permitted Subtrees) は、被認証者が認証局 (公開鍵証明書発行局(IA))である場合にのみ使用 される証明書の有効領域を示すフィールドである。制約 ポリシー (policy Constraints) は、認証パスの残りに 対する明確な認証ポリシー ID. 禁止ポリシーマップを 要求する制限を記述する。CRL参照ポイント(Certif icate Revocation List Distribution Points) は、ユ ーザが証明書を利用する際に、証明書が失効していない か、どうかを確認するための失効リスト(図9参照)の 参照ポイントを記述するフィールドである。署名は、公 開鍵証明書発行者(公開鍵証明書発行局(IA))の署 名フィールドである。電子署名は、証明書全体に対しハ ッシュ関数を適用してハッシュ値を生成し、そのハッシ ュ値に対して認証局の秘密鍵を用いて生成したデータで

[0077] 認認局は、図3. 4に示す公開離証明書を 発行するとともに、有効開展が切れた公開鍵証明書を更 新し、不正を行った利用者の排斥を行うための不正者リ ストの作成、管理、配布(これをリポケーション:Bevo cationと呼ぶ)を行う。また、必要に応じて公開鍵・秘 密線の生成も行う。

【0078】一方、この公開機器明書を利用する際には、利用報は自己が保持する認証局の公開鍵を用い、当該公開機器明書の電子署名を検証し、電子署名の検証に成功した後に公開機証明書かる公開建を取り出し、当該公開鍵を利用する。使って、公開鍵証明書を利用する全ての利用者は、共通の認証局の公開鍵を保持している必要がある。

【0079】(1.3.個人識別証明書)本発明の個人認証システムにおいて用いられる個人識別証明書(ID

【0080】また、個人識別証明書(IDC)には、個人識別証明局(IDA)のデジタル場合がなされ、個人 機別証明書の改弘が防止される構成となっている。 【0081】個人職別証明書のフォーマット例を図5に示す。図5の個人識別証明書は、必須項目フィールド と、拡張項目フィールド、そして、署名フィールドに大 別される。各項目について説明する。

【0082】まず、必須項目の各フィールドについて説 明する。バージョン (version) は、証明書フォーマッ トのバージョンを示す。認証番号 (Serial Number) は、個人識別認証局(IDA)によって設定される各個 人識別証明書(IDC)のシリアルナンバである。署名 方式 (Signature algorithm Identifier algorithm par ameter) は、個人総別証明書の署名アルゴリズムとその パラメータを記録するフィールドである。なお、署名ア ルゴリズムとしては、楕円曲線暗号およびRSAがあ り、楕円曲線暗号が適用されている場合はパラメータお よび鍵長が記録され、RSAが適用されている場合には 鍵長が記録される。発行者 (issuer) は、個人識別証明 書の発行者、すなわち個人識別認証局(IDA)の名称 が識別可能な形式 (Distinguished Name) で記録される フィールドである。有効期限(validity)は、証明書の有 効期限である開始日時、終了日時が記録される。サブジ ェクト(subject)は、ユーザである認証対象者の名前が 記録される。具体的には例えばユーザのIDや、氏名等 である。テンプレート情報 (Subject Template Info) は、ユーザの個人識別情報として、例えば前述した指紋 等の生体情報のデータを暗号化して格納するフィールド であり、テンプレートの暗号化方式、暗号化するために 使用1.た公開録証明書の問有識別子(ID)または認証 番号、暗号化アルゴリズム、パラメータ、テンプレート の有効期限としての開始日時、終了日時、テンプレート の種別、テンプレート(暗号化)の各情報が格納され る。ここまでが、必須項目フィールドとして設定され

【0083】以下は、個人識別証明書(IDC)におけ る拡張フィールドである。被認証者の公開鍵証明書情報 (Subject PKC info) には、被認証者の公開鍵証明書情 報としての、被認証者の公開鍵証明書の認証番号、被認 証者の公開録証明書の被認証者固有 I Dが格納される。 個人識別認証局の固有 I D (1ssuer Unique ID) は、個 人識別認証局(IDA)の固有IDを格納する。被認証 者の固有 I D (Subject Unique ID) は、被認証者の固 有IDを格納する。公開鍵証明書 (Public Key Certifi cate) は、前述した公開鍵証明書を格納する。個人識別 認証局の別名 (Issuer Alt Name) は、個人識別認証局 の別名を格納する。個人情報 (Subject Directory Attr ibute)は、本人確認のための情報として、ユーザの任 意の属性、例えば、年齢、性別、住所、電話番号等の個 人情報が必要に応じて暗号化されて格納される。有効回 数 (Valid Count) は、個人総別証明書による個人認証 処理の制限回数を記録するフィールドである。1度発行 した新明書の利用を制限回数内にとどめるための設定数 を記録する。組情報へのリンク情報(Control Table lin k Info)は、個人識別証明書(IDC)と公開鏈証明書 (PKC) とのリンク情報としての組情報を格納する。 例えば、個人識別証明書による個人認証処理を条件とし て実行されるデータ通信、データ処理において使用され る公開總証明書とのリンク情報を格納する。リンク情 報、組情報については後段で詳細に説明する。以上が、 個人識別証明書(IDC)における拡張フィールドの内 容である。

【0084】電子署名は、証明書を構成する各フィールドの全体に対しハッシュ関数を適用してハッシュ値を生成し、そのハッシュ値に対して個人説別認証局(IDA)の新等線を用いて生成したデータである。

[0085] なお、個人無知能明書(IDC)における 拡張フィールドには、さらに他の情報を格的してもよ か、例えばテンプレート情報を公開機ではなく表達の秘 密鍵で暗号化し、その暗号化に用いた共連鍵をユーザデ バイス、サービスプロバイダ、または個人識別認定局 (IDA)の公開鍵で暗号化して格約してもよい。この 場合の処理形態については後述する。

[0086] [2. デンプレートの暗号化]上述の個人 識別能印解(1100)には、個人識別のための情報(テ ブプレート情報)が含まれる、デンプレート情報は、前 返したように、個人の生体(バイオオトリクス)情報、 例えば指紋情報、網膜情報、虹彩情報、声紋情報、等談 情報、例えば印鑑、バスボート、免許書、カード等の講 別データ、あないは、上記を情報の組合かせ、また。 上記を情報とバスワードとの組み合わせ等、基本的に本 人のみ分野も得る情報であり個人の識別の基礎となる情 物である。

【0087】テンプレートは、前述したように特定の機

密の守られる範囲内での証明書使用に限定される場合以 外においては、第三者に対する漏池を防止するため、暗 号化して格納することが望ましい。ここでは、テンプレ トトの総納館後、暗号化無機について説明する。

【0088】テンプレートの格納および暗号化態様としては 以下の態様がある。

1)テンプレートを暗号化しないで格納する。

2) テンプレートをユーザ(個人識別証明書において識別されるユーザ)の公開鍵で暗号化する。

3) テンプレートを共通鍵K t で暗号化し共通鍵K t を ユーザの公開鍵で暗号化する。

4)テンプレートをサービスプロバイダ(SP)(個人 識別証明書を利用してサービス提供ユーザの識別を実行 するSP)の公開鍵で暗号化する。

5) テンプレートを共通鍵K t で暗号化し共通鍵K t を サービスプロバイダ (SP) の公開鍵で暗号化する。 6) テンプレートを個人識別認証局 (IDA) の公開鍵 で暗号化する。

7)テンプレートを共通鍵Kもで暗号化し共通鍵Kもを 個人識別認証局(IDA)の公開鍵で暗号化する。 【0089】上記7種類の態様があるが、これらの処理

について図6、図7、図8を用いて説明する。図6 (a)は、テンプレートを暗号化しない場合の処理であり、個人識別報道から取得した例えば常紋等の途供情報 をテンプレート、具体的には指紋データをコード化した データをのままテンプレート情報として、個人識別証 明書(IDC)を指約する。

【0090】図6(b)は、公開鍵のみを使用した暗号化、復号処理を示す図であり、(b - 1)の暗号化処理 においては、風景財政証から取得したユーザの管理 報であるテンプレートを、そのユーザまたはユーザデバ イスの公開鍵、サービスプロバイダ(SP)(個人強勁) 毎別書を利用してサービス提供ユーザの識別を実行する SP)の公開線、または、個人識別程態局(I DA)の 公開鍵のいずれかを用いて暗号化する。暗号化方式は何 定ば附田線報号(Elliptic Curve Crybtography(E CC)、R S A 暗号(flitysts、Shair、Adlean)が 適用される。暗号化されたテンプレートは、そのテン か用される。暗号化されたデンプレートは、その が のまれた。な円線で観光で、図有 I D)とともに個人原列 野田郡 (I DC)に接続される。

【0091】をお、ここで使用される公開総は、公開総 面有1Dによって流列可能な公開総である、公開総面有 1Dは公開総証明書を特定可能を情報であり、例えば公 開総証明書は、指格されこーザ1D、ユーザ公等所が中 可能である、使用する公開総は、ユーザの公開後、サ ービスプロバイザ(SP) (個人法別証明書を利用してサ ービス提供ユーザの識別を実行するSP)の公開能、ま たは、個人流列証明書(IDA)の公開館のいずか あり、個人流別証明書(IDA)の公開館のいずか あり、個人流別証明書(IDA)の公開館のいずか あり、個人流別証明書(IDA)の公開館のいずか あり、個人流別証明書(IDA)の使用形態によって返 択される。

【0092】図バニテンアレートの暗号化に使用する無 開鍵の使用形態の場合分けについ意明する図を示す。 例えば、ユーザまたはユーザデバイスの公開鍵をテンプ レート時号化に用いる個人類別短明書(1DC)の使用・ 何には、ユーザデバイス(例えばPC)の使用中旬を付 与した特定ユーザの識別を行なうために使用する個人類 別短明書(1DC)がある。PC使用の際に、個人裁別 整明書(1DC)がある。PC使用の際に、個人裁別 整明書(1DC)がある。PC使用の際に、個人裁別 変別書(1DC)がある。PC使用の際に、個人裁別 を関連(1DC)がある。PC使用の際に、個人裁別を行なう場合 を等である。

[0093] サービスプロバイグの公開鍵をデンアレート暗号化に用いる個人総別部所第 (IDC) の使用例と
しては、サービスプロバイグにおいて特定ユーザ、例えば、サービスを提供するユーザを搬別するための個人線
別証明書 (IDC) がある。サービスプロバイタに、サービスプロバイが採者、あるいはユーザまたは個人線
別認証局 (IDA) から送付される各ユーザの個人織別 証明書 (IDC) から暗号化デンプレード情報を取り出 レマサービスプロバイグの保密等限)にで毎号、セリービスプロバイダの保密を関してサービスプロバイグの保密等用いて毎号と 地理の対象となる個人の提出したサンプリング情報(指 数データ等)と復考したデンプレートとの照合処理を実 行する。

[00941個人教育総証局の公開設をランプレート時 今化に用いる個人被別能明書(IDC)の使用例として は、例えば、海水間でのデータ送受信を実行するデータ 送受信者において、個人振羽窓距局(IDA)発行の個 人物別理明書(IDC)を用いて個人教別受理が支 場合がある。このように、個人戦別を理ず(IDC)の 使用形態に応じて、IDC)に格納するテンプレート情 報の時年化形成分配って、

【0095】図6、(b-2)は、公開鍵轄号方式で晴 今代されたテンプレートの復等処理を示す図であり、個 人職別鑑明第(IDC)から、暗号化テンプレートを取 り出して、さらに、暗号方式、公開鍵固有 IDを取開に対 売さらた、公開鍵固有 IDか・特定される公開機に対 応する秘密機を取り出して、取り出した秘密機により、 暗号化テンプレートの復号処理を実行して、テンプレートを取り出す。但人会程態を実行するユーザデバイスあ るいはサービスプロバイグ等の個人認証実行エンティテ イは、これらのデーク復号、暗号処理を実行可能な暗号・ 処理解を有する。

【0096】図8は、共通酸と公開機とを使用したテンプレート時号化処理、復号処理を説明する図である。 (c-1)は、暗号化処理のプロセスを説明したものであり、まず、暗号化テンプレート情報を生成しようとする何くは個人説明認証局(IDA)において、孤衆から大連の健全と成し、個人談別談置から入力されたテンレートに対して、共通機で暗号化を実行する。さらに、そ のユーザまたはユーザデバイスの公開鍵。サービスプロ バイダ (SP) の公開鍵。または、個人裁判認証局 (I DA) の公開鍵のいずれか適用する公開鍵を共通鍵を用 いて暗号化する。これらの公開鍵の送択は、前述した図 7の仲甲級様に応じて行なうものである。

【0097】このようにして生成された暗号化テンプレートおよび暗号化共通鍵を、テンプレート暗号化、共通 健暗号化に適用した暗号方式 (アルゴリズム)と、公開 健の誘別子(固有ID)とともに個人識別証明書(ID C)に格勢する。

[0098] (c-2) は、共通機と紡を機とを使用した復与処理を示す図であり、個人競別組明書(IDC) の略号化テンプレート情報から、個予化さいプレートを取り出して、さらに、略号化さいた共通機、暗号方式、公開短間有 IDを取り出す、さらに、公開機固有 IDを引き付款される場合機を用いて暗号化共油機の復号を実行し、復号して得られる共通機に基づいて、暗号化テンプレートの復号処理を実行して、テンプレートを取り出す。

10099] [3. テンプレート、個人機別証明書(I DC)の登録、変更処理」次に上述したデータ内容を持 つ個人機別証明書(IDC)の登録、削除、変更、温 加、停止、停止解除処理について説明する。なお、停止 は、IDCの有効性を一旦停止する処理であり、停止解 除処理は、一旦、有効性が停止されたIDCを再度有効 にする処理であり、

【0100】(3.1.テンプレート登録) 個人競別証明書(1DC)を有効に登録するには、まず、個人競別 証明書(1DC)を正明対象となる個人がウンプリング 情報を提供してテンプレートを登録することが必要とな る。テンプレートは、前述したように、個人の歴史と な。テンプレートは、前述したように、個人の歴史と が、イオメトリクス)情報、例えば指紋情報、網膜情報、紅 彩結線、声紋情報、筆絵情報、生体情報以外の個人幾例 情報、例えば印線、パスポート、発音球、カードの 情報、例えば印線、パスポート、発音球、カードなは、 上記を情報とパスワードとの組み合わせ、または、 上記を情報とパスワードとの組み合わせ、または、 上記を情報とパスワードとの組み合わせま。基本的に本 人のみが特と格質を含な情報である。

【0101】テンアレート登録、IDC生成規模の流れ を図りに示す。テンプレートの登録処理は、上記を確の 概象の個人情報を採取可能な透置を用いて採取まれた情報・(サンプリング情報)に基づいて行なう。例えば指紋情報を決プリング情報)に基づいて行なう。例えば指紋張み切り装置、再故情報を使用する場合は、声故情報の実際装置を 用いて採取する(511)、取得データは、オンライン よたはオンラインにより個人情報に関して日の)に送 られる(512)。また、ユーデは個人情報(PIN) を本人確認のために個人機則短距局(IDA)に送る (513)。

【0102】これらのデータがオンラインで送られる場合は、ユーザのデバイスと個人識別認証局(IDA)間

での相互認証処理が実行され、転送データには電子署名 が付加され、データ受信間では署名物産が実行される。 個人無別報認用(1DA)はデークの改算チェックを 行し、本人確認を実行し、データ正当性の検証を行なう (S14)。正当性が確認されない場合はエラー(S1 7)として登場処理は実行されない。

7)として登録処理は実行されない。
[0 1 0 3 間 規則関係版 [1 D A)は、デンプレートの登録に関して、本人確認可能な個人証明データにより本人確認処理を実行する。また、必要に応じて任所、連絡先等の個人情報を取得する。個人識別接証所 [1 D A)は、本人確認および必要データの確認の後、デンプレートに個人類別字を削り置く、データペースに動した個人表別課定所 [1 D A)の公開度で明予化て、晴予化デンプレートを構め [1 D C)をお、I D C におけるデンプレートの唱号化解は、I D C の使用場所、すなわち個人認証実行エンティティに応じて異なって使用される場合があり、例えばサービスプロバイダ、またはユーザデバイス等の公開鍵を用いて行われることもある。

【0104】(3.2.テンアレート削除)個人識別認証局(IDA)に登録したテンプレートは、テンプレートトは、テンプレートトは、テンプレートトルトリ際地理により、判除可能である。削除処理は、例えば、ユーザからの削除要求により実行される。テンプレート制除処理の流れを図10に示す。ユーザは、削修要求(S21)にともない、ユーザ身元の確認可能を個人を明データを個人裁別認証局(IDA)に提出する(S22)。ユーザは、さらに個人情報(PIN)を本人確認のために個人裁判認証局(IDA)に送る(S23)。

【0105】これらのデータがオンラインで送られる場合は、ユーザのデバイスと個人類物理運用の【IDA】間での相互認証処理が実行され、転送データには電子響名が付加され、データ受信節では署名物能が実行される。個人類別認証局【IDA】はデータの改選チェンタをデイン、本人確認を美好し、データ正当性の検証を行なう(S24)、正当性が確認されない場合はエラー(S27)として削機を規則実好されない場合はエラー(S27)として削機を規則実好されない場合はエラー(S27)として削機を規
まずため、

[0106] 個、漁物課題時 (IDA)は、ユーザ身元 の確認を個人証明データにより行い、本人からの要求で あることを確認(S24)して、腎臓要束対象のテンプ レート、個人識別データ、その他、付加情報の腎臓を実 行する(S25),さらに、テンプレートの指納された (IDC) の腎臓を行ない、腎能された IDCを失効リストに登録する(S26)、具体的に は、失効リストに対して対応するIDC識別子を登録す な、失効リストに対して対応するIDC識別子を登録す

【0107】(3.3.テンプレート変更)個人識別認証局(IDA)に登録したテンプレートは、テンプレート変更処理により、変更可能である。テンプレート変更

処理の流れを図11に示す。ユーザは、個人識別認証局 (IDA) に対してテンプレート変更要求を提出(S3 し、新たなテンプレート生成用のサンプリング情報 等を採取し (S32)、さらに、身元確認のための個人 証明データ、付加情報(PIN)を必要に応じて個人識 別認証局 (IDA) に送付する (S33, S34)。個 人識別認証局(IDA)は、個人証明データに基づいて 個人確認を実行(S35)し、変更前のテンプレートに 基づく個人識別証明書(IDC)を削除(S36)し、 失効リストに登録(S37)する。さらに、新たなテン プレートに識別番号を付与してデータベースに格納(S 38) し、テンプレートを個人識別認証局(IDA)の 公開鍵で暗号化して、暗号化テンプレートを格納した個 人識別証明書(IDC)を生成(S39)する。なお、 ユーザデバイスと個人織別認証局(IDA)との間のオ ンラインでのデータ通信においては、前述の処理と同 様、相互認証処理、通信データの署名付加、検証処理を 実行する。

【0108】(3.4.テンプレート追加) ユーザは、 個人識別認証局(IDA)に登録したテンプレートに、 さらに別の個人識別データを追加テンプレートとして追 加することができる。テンプレート追加処理の流れを図 12に示す。ユーザは、テンプレート追加要求を個人職 別認証局 (IDA) に実行 (S41) し、新たなテンプ レートを採取装置により採取(S42)し、個人識別認 証局 (IDA) に対して個人証明データとともに送付 (S43, S44) する。個人識別認証局 (IDA) は、受領した個人証明データの検証(S45)により、 本人確認を実行して、追加テンプレートに対して個人識 別子(番号)を割り当ててデータベースに格納(S4 6) し、追加テンプレートを個人識別認証局(IDA) の公開鍵で暗号化して、暗号化テンプレートを格納した 個人識別証明書(IDC)を生成(S47)する。な お、ユーザデバイスと個人識別認証局(IDA)との間 のオンラインでのデータ通信においては、前述の処理と 同様 相互認証処理、通信データの署名付加、検証処理

【0109】(3、5、テンプレート停止)個人競型収 証明(IDA)に登録したテンプレートを一次的に使用 を停止する処理がユーザからの停止要求により実行でき る。テンプレート停止要数を同様の表別を図13に示す、ユー 対は、テンプレート停止要数を周視影問経証局(ユロ 対は、テンプレート停止要数を間(1DA)に提出する(S5 (2、553)と、個人施別総証局(IDA)に提出する(S5 明データにより本人確認を行ない(S54)、要求の結 物の大工・ザのテンプレート、個人認明データ、付款の かたユーザのテンプレート、個人認明データ、付款の の有効性を停止(S55)する。この停止処理の際に、 個人網別証明(IDA)は、ユーザの個人統別経刊等 (IDDC)の決別処理、失効リスト登録(S56)を行 なう。具体的には、失効リストに対して対応するIDC 識別子を登録する。なお、ユーザデバイスと個人識別認 証局(IDA)との間のオンラインでのデータ通信にお いては、前途の処理と同様、相互認証処理、適信データ の署名付加、格容処理を写作する。

【0110】(3.6.テンプレート停止解除)停止処 理により、有効性の停止されたテンプレートは、ユーザ からの停止解除要求により、有効性を回復することがで きる。テンプレート停止解除処理の流れを図14に示 す。ユーザは、テンプレート停止解除要求を個人識別認 証局(IDA)に実行(S61)し、ユーザは、個人証 明データ、必要な付加情報を個人識別認証局(IDA) に提出する(S62,S63)。個人識別認証局(ID A) は個人証明データによる本人確認(S64)の後、 要求のあったユーザのテンプレート、個人証明データ、 付加情報の有効性の停止解除を行なう(S65)。さら に、個人識別認証局 (IDA)は、ユーザの個人識別証 明書(IDC)が登録された失効リストの更新を行なう (S66)。具体的には、失効リストから対応する ID C識別子を削除する。なお、ユーザデバイスと個人識別 惣証局(IDA)との間のオンラインでのデータ通信に おいては、前述の処理と同様、相互認証処理、通信デー タの署名付加、 検証処理を実行する。

【0111】(3.7.個人識別証明書(IDC)配布)次に、ユーザから提供され、登録されたテンプレートに基づいて生成される個人識別証明書(IDC)配布 別理について難明する。

[0112] 図15にサービスプロバイダ (SP) に対 する風人総別無野様 (IDC) を税理処の液と示す。 ます。個人総別証明簿 (IDC) を利用しようとするサ ービスプロバイヴは、個人期別認証局 (IDA) との間 を 個人総別証明者 (IDC) の利用に同する運用を を含む契約を行なう (S71)。その後、個人監別認証 局 (IDA) とサービスプロバイダ (SP) 間での相互 認証処理 (S72) を行なう。相互認証処理は、例えば 共通便用号方式、または公開報略号方式に基づく処理と して零件される。

(0113) 相互望延延埋が成立すると、サービスプロバイダ(SP)は、SPのサービス銀件予定のユース電子なるよいはユーザ語所データと、必要とする個人識別証明書(1DC) 発行要支と化価(規則認証局(1DA)に法付で要させ、(S74)、個人競別認即局(1DA)に法付で要な検証(S74)、通用提程に使って、個人識別証明書(1 DC)のポリシーを設定(S75)し、要求のあったユーザの組入態別証明書(1 DC)をデータベースから抽出、個人識別証明書(1 DC)をデータベースから抽出、個人識別証明書(1 DC)をデータベースから抽出、個人機関証明書(1 DC)をデータベースから抽出、個人機関証明書(1 DC)をデータベースがら抽に、(Spc)の公開能で略号が、サービスプロバイダ(SP)の公開態での場合(S76)して、設定ポリシーに添うく個人識別証明書(1 DC)を生成

(S77)して、生成IDCをサービスプロバイダ(SP)に提供する(S78)。なお、データベースに格的されたテンプレートが暗号化されていない場合、暗号化の要請がない場合は、テンプレートの暗号化処理は省略可能である。

【0114】(3.8. 組入機能回線(IDC)更新) 次に、ユーザから提供され、登録されたテンアレートに基づいて出来される個人線別能明線(IDC)の更新処理について説明する。更新処理は、主に使用している個人線別証明線(IDC)に設定された有効期限の再設定処理として来すされる。

【0115】図16にサービスプロバイダ(SP)からの個人線別証明譜(IDD)更新要求に対する処理の流れた示す。まず、個人線別証明器(IDD)を利用ようとするサービスプロバイダは、個人線別認証局(ID A)との間で、個人線別理研書(IDC)の利用に関する選用規程を含む契約を行なう(S81)。その後、人識別理認品(IDA)とサービスプロバイダ(SP)間での相互認証処理を行なう(S82)、相互認定処理(は、例えば光通期暗号方式、または公開旋略号方式に基づく処理として実行される。

【0116】相互認証処理が成立すると、サービスプロ バイダ (SP) は、更新を必要とする個人識別証明書 (IDC)の更新要求を個人識別認証局(IDA)に送 付(S83)する。個人識別認証局(IDA)は、更新 要求を検証(S84)し、運用規程に従って、個人識別 証明書(IDC)のポリシーを設定(S85)し、要求 のあったユーザの個人識別証明書(IDC)をデータベ ースから抽出し、個人識別認証局 (IDA) の公開鍵で 暗号化されているユーザ・テンプレートを復号した後、 サービスプロバイダ (SP) の公開鍵で再暗号化して、 設定ポリシーに基づく個人識別証明書(IDC)を生成 (S86) して、有効期間の設定を行ない、生成 IDC をサービスプロバイダ (SP) に提供 (S87) する。 なお、データベースに格納されたテンプレートが暗号化 されていない場合、暗号化の要請がない場合は、テンプ レートの暗号化処理は省略可能である。

【0117】(3.9.個人識別証明書(IDC)削除)次に、ユーザから提供され、登録されたテンプレートに基づいて生成される個人識別証明書(IDC)の削除処理について説明する

[0118] 図17にユーザからの個人識別証明率(I DC) 削除要求に対する処理の流れを示す。ます、個人 施別証明率(IDC) を削除しようとするユーザは、削 除を必要とする個人識別証明率(IDC) の削除要求を 個人機制認証局(IDA)に減付(S91)する、 機工を関係している。 によりない。 (S93)する個人識別証明率(IDC)の削除を実行 (S93)する。

【0119】(3.10.個人識別証明書(IDC)照

会)次に、ユーザから提供され、登録されたテンプレートに扱うれて組成される個人類別部研密(IDC)の概 を処理について短数される個人類別部研密(IDC)を保存 では、ユーザから送付されたサンプリングデータを個人 動別収証局(IDA)に送付して、個人類別認証局(IDA)が保有す る個人裁別証明書(IDC)に基づいて個人認確を行な って、その結果のみをサービスプロバイダ(SP)が利 即するような場合に実行される処理である。

用するような場合に失力にあた。 (01201図18にサービスプロバダ (SP)からの個人総別証明律(IDC)照会要求に対する処理の流 れを示す。まず、個人総別証明等(IDC)の照会を行 なおうとするサービスプロバイダは、個人総別証距局 (IDA)との間で、個人織別証明書(IDC)の利用 に関する温用規度を含む契約を行なう(S01)。その 後、個人機関証証局(IDA)とサービスプロバイダ、 (SP)間での相互認証処理を行なう(S02)。相互 認証処理は、例えば共通機時予方式、または公開機略号 不載に並べり無限として集存される。

(0121) 和豆醇胚処理が成立すると、サービスプロバイグ (SP) は、照会を必要とする個人物質的財子 (1DC) の需要収すを個人物質を取り入り、 付するとともに、照会ユーザのサンプリングデータ等を 送付 (SO3, SO4)) する。個人教研整証所 (IDA)は、照会要要を検証 (SO5)し、受衝サンプリングデータと個人識別証明譜 (IDC)との照合 (SO6)を行い、既合結果(OKまたはNG)をサービスプロバイグ (SP)に送付 (SO7)する。

[0122] [4. 個人級別語明書(IDC)の基本的利用形態]以下、個人機別語明書(IDC)の基本的利用形態について、公開施記明書(PKC)を発行する認証局(CA)と、個人機別証明書(IDC)を発行する個人機別配配局(IDA)と、これら各証明書を利用するデバイスとの関係を中心として説明する。

【0124】図19のユーザデバイス(UD)またはサ - ビスプロバイダ(SP)300は、指紋データ等の様 々な個人情報を取得し、処理するためのサンプリング情報処理部310を有し、サンプリング情報処理部310を有し、サンプリング情報処理部310 は、サンプリング情報を取得するための個人情報取得部 314、指数データ等のコード変換処理等を実行する情 数定線館313、たれるの変換コードを個人調別認証局 320に送信する源信部312を有し、また、各種通信 処理に述いて暗号データ処理に使用する公開練習用 格納している。傾期部311は、個人情報取得部31 4、情報変換部313、通信部312における処理の刺 個な空年では、5

【0125】個人識別認証局(IDA)320は、比較 第321、記憶手段322を有し、比較都において記憶 非段比積納されび認証対象の名間人のテンプレート1(個 人識別証明書に格納され、暗号化されていることが望ま しい)と、ユーザデバス(UD)またはサービスプロ バイグ(SP)300から受信するサンプリング情報と の比較(照合)を実行する。記憶手段には、テンプレートの他に個人期別証明書の発行復歴、駅舎処理販歴データが締結される。

【0126】認証局(CA)330は、公開鍵証明書(PKC)の発行機関であり、ユーザのリクエストに応じて、認証局の署名を付加したユーザの公開鍵証明書を発行する。認証局は、公開鍵証明書の発行履歴、照合処理歴アータを格納し、管理する。

[0127] 個人裁別規定局(IDA)320は、ユーザデバイス(UD)またはサービスプロバイダ(SP)300からサンプリング情報を受信し、格納テンプレートとの比較を実行して、一致した場合には、結果適知としてOKまたはNGをユーザデバイス(UD)またはサービスプロバイダ(SP)300に通知する。また、後途するが、所定のフォーマットに従った照合証明書を発行する構成としてもよい、個人裁判理証明は、照合証明書を発行する構成としてもよい、個人裁判理証明は、照合証明書を発行する構成としてもよい、個人裁判理証明は、照合証明書を発行する構成としてもよい。個人裁判理証明は、照合証明書を発行した場合は、発行歴を格替する。

【0128】認証局、(CA)、個人総別認証局(IDA)320と、ユーザバイス(UD)またはサービスプロバイダ(SP)300との間の適固は、相互認証と対して実行され、機密データに関しては、相互認証において生成したセッションキーによる暗号化、あるいは、双方の公開鍵による暗号化を施して実行するのが増ましい。

【0129】図20は、個人識別証明書(IDC)のテンプレートとサンプリング情報との比較をサービスプロバイダ(SP)またはユーザデバイス(UD)において実行する形態におけるシステム構成例である。

[0130] 図20のユーザデバイス(UD)またはサービスプロバイダ(SP)400は、指紋デーク等の様々を風人情報を取得し、さらに照合処理を実行するための照合システム410を有し、照合システム410は、個人規範証明書を結結した一般エリ413、風波節証明書をはたいまります。レトの成号処理を実行する個人認定証券414、個、総額が関連的は依然も允応時号化テンアレートの成号処理を実行するアンアレート後号代路41

5. 指数データ等のサンプリング情報を設備するための 個人情報取得部418、指数データ等のコード変換処理 等を実行する情報党競部417、復号したデンプレート とコード化されたサンプリング情報とを比較部 416、個人機別限認証局420とのデータ通信を実行す る通信部411を有し、また、各種通信処理において暗 号データ処理のための署名生成窓、公開整理明書、秘密 能を持つ場号型調部419を有している。制御部412 は、各処理部における処理制御を実行する。

[0131] 個人総別環犯形 (IDA) 420は、個人 旅済配明海発行師 42)記憶手段422を有し、認証 対象の各個人のテンプレートを格約した個人施別証明語 をユーザデバイス (UD) またはサービスプロバイグ (SP) 400からのリクエストに応じて発行する。配 他手段42には、テンプレート、個人説別証明書、個 人裁別証明書の発行履歴、照合処理履歴データが格約さ わる。

【0132】認証局(CA)430は、公開鍵証明書店(PKC)の発行機関であり、ユーザのリケエストに店して、認証局の署名を付加したユーザの公開鍵証明書を発行する、認証局は、公開鍵証明書の発行履歴、照合処理履歴データを格約し、管理する。

【0133】図19の構成と同様、認証局、(CA)、個人機関認証局 (IDA) 320と、ユーザデバイス (UD) またはサービスプロバイグ (SP) 300との間の通信は、相互認証処理の成立を条件として実行され、機密データに関しては、相互認証において生成したセッションキーによる暗号化、あるいは、双方の公開鍵による暗号化を進して実行するのが望ましい。

【0134】 [5.個人機別賦明書(IDC)を使用した認証処理財務(XDC)、上述の個人機別証明書(IDC)を用いた個人認証処理の機々な態様について説明する。個人観別証明書(IDC)を用いた個人認証処理は、下記の2つのモードに大別される。

は、下記の2つのモードに大別される。 【0135】(5.1.オンラインモード)

静的照合はstic IDC verification) 個人議婚師明書 (IDC) のテンプレートは照合される場所、例えば個人職別程整節(IDA)、サービスプロバイダ (SP)、あるいはユーザデバイス (PC) の公開鍵で明号化されて観人議別認証局 (IDA) に登録、結婚しており、サービスプロバイダ (SP)、あるいはユーザデバイス (PC) からの要求に応じて個人議別認証局 (IDA) が1DCを配布し、照合処理を実行する。

【Q 1 5 分 動物照合(Mynamic IDC verification) 個人機能理明書(I DC)のテンプレートは個人機関理証明 (I DA)の公開鍵で晴号化されてI DA Aを登録されており、サービスプロバイダ (SP)、あるいはユーザデバイス (PC) からの要求に応じて照合される場所、すなわち個人認証処理様でエンティテイである例え

ばSP、あるいはPCの公開鍵で暗号化し直し、動的に個人識別監明書(IDC)を配布し照合処理が実行される。

【0137】(5.2.オフラインモード) 静的照合

個人職別証明書(IDC)のテンプレートは照合される 場所、すなわら個人認証処則実行エンティイである例 なば個人競問題所(IDA)、サービスプロンバイグ (SP)、あるいはユーザデバイス(PC)の必開鍵で 時号化、あるいは、テンプレートを決議館で哨号化し、 能共協議を個人間別認証局(IDA)、サービスプロバ イダ(SP)、あるいはユーザデバイス(PC)の公 様定暗号化して周、強問犯証局(IDA)、サービスプロバ イダ(SP)、あるいはユーザデバイス(PC)の公 様定暗号化して周、強問短記を (IDA)に関いている。個人認証する際、所合先に IDCとサンプリング情報を送り照合する。以下、上記 の各モードにおける服合処理について説明する。

[0138] (5.1.1、オンラインモード静的照合) オンラインモード静的照合は、個人類別証明書(1 円の)のテンプレートと、各個人が入力したサンプリングデータとの照合地型の実行時に、個人類別認証局(I DA)が動的に個人類別理事(I DO)を発行して、ユーザデバス(PC)、サービスプロバイグ(S

P)、個人識別認即局(IDA)のいずれかのシステム
において照合処理を実行する形態であり、個人識別証明
導(IDC)のテンプレートと、各個人が入力したサン
プリングデータとの照合処理を各システム、すなわち個
人数証拠理実行エンティテイにおいて実行する形態であ
り、個人裁別認証局(IDA)は、照合処理を実行する
システムの公開鍵で晴号化されたテンプレート情報をデ
ナタベースから離出して冬システムに掛けし、冬ンテムにおいて受信IDCを保号して得られるテンプレート
と、入力サンプリングデータとの照合を実行して個人識
別を行なう複成である。

【0139】図21にユーザデバイス(例えば PC)、サービスプロバイグ(SP)、個人機能理証局(ID A)の各システムとおける駅舎処理の実行形態を設明する図を示す。なお、図21(a)~(c) におけるユーザデバイス、サービスプロバイグ (SP)、個人機能銀 証局(IDA)等の各システム間におけるデータが送りませる。は、基本的に各データ送受信システム間における指力認 証拠理が実行され、認証が成立したことを条件とし、認証処理において生成したセッションキーでデータの暗号 化処理かどされて業行されるものである。

【0140】図21(a)は、ユーザデバイスにおいて 照合理歴を実行する形態である。 個人講別認証局(ID A)には、ユーザデバイスの公開度で暗号化されたテン プレートを格納した個人識別証明書(IDC)が保管さ れ、ユーザデバイスにおける照合処理の際には、ユーザ デバイスから個人識別認証局(IDA)に対して、個人 認証の対象となる個人の個人訓別証明度(IDC)の取 得要求を行なう。

【0141】個人識別証明書 (IDC) の取得は、例え ばその認証対象である個人またはユーザデバイスの公開 鍵証明書 (PKC) の固有 I Dを、ユーザデバイスから 個人識別認証局(IDA)に送信し、個人識別認証局 (IDA) が受信した固有 IDに基づいて格納 IDC中 から対応する個人のIDCを抽出してユーザデバイスに 送信することにより実行される。公開鍵証明書(PK C)と個人識別証明書(IDC)とは、様々な態様のリ ンク構成が設定可能であり、設定されたリンク構成に応 じた I D C識別データがユーザデバイスから個人識別認 証局(IDA)に送付され、個人識別認証局(IDA) では、受信データをキーとして対応する個人識別証明書 (IDC) の抽出処理を実行する。なお、公開鍵証明書 (PKC) と個人識別証明書 (IDC) とのリンク態様 については後段で詳細に説明する。

【0142】ユーザデバイスは、個人識別認証局(ID A)から受信した個人識別証明書(IDC)中の暗号化 テンプレートをユーザデバイスの秘密鍵で復号してテン プレートを取得し、サンプリング抽出装置において取得 さわたテンプレートに対応する個人データ、例えば指紋 データ等のサンプリングデータとの照合を実行する。照 合において一致すればOKであり、不一致であればNG となる。IDCの格納テンプレートと、サンプリングデ ータとは対応する個人データ、すなわち指紋データであ れば指紋データ、虹彩データであればいずれも虹彩デー タであることが必要である。なお、複数の異なる個人識 別データをテンプレートとして個人識別証明書(ID C) に格納し、そのいずれかと入力サンプリングデータ レが一致すれば昭合成立とする構成としてもよい。 【0143】照合の成立を条件として、例えばその後の ユーザデバイスに設定された特定のアプリケーションプ

ログラムを実行し、データベースへのアクセス許可、あ るいはデータ更新許可、データ入力許可、その他のデー タ処理を実行可能とする。照合が不成立の場合は、デー タ処理の実行を不許可とする。この構成は、個人認証処 理要求エンティテイおよび個人認証処理実行エンティテ イが、昭合処理機能を備えたデータ処理装置としてのユ

ーザデバイスである。

【0144】図21(b)は、サービスプロバイダ(S P) において照合処理を実行する形態である。個人識別 認証局(IDA)には、サービスプロバイダ(SP)の 公開鍵で暗号化されたテンプレートを格納した個人識別 証明書(IDC)が保管され、サービスプロバイダ(S P) における照合処理の際には、ユーザデバイスから認 証の実行対象となる個人のサンプリング情報と、その個 人の公開鍵証明書 (PKC) が送信される。サービスプ ロバイダ(SP)がPKCを既に保有している場合は、 PKCを特定するための識別データでもよい。なお、サ ンプリングデータは、相互認証で生成したセッションキ ーで暗号化されるか、あるいは、サービスプロバイダ (SP) の公開鍵により暗号化され、サービスプロバイ ダ (SP) においてのみ復号可能な暗号化データとして 送付することが好ましい。本構成は、個人認証処理要求 エンティテイはユーザデバイスであり、個人認証処理実 行エンティテイは、該ユーザデバイスに対してサービス を提供するサービスプロバイダである。

【0145】サービスプロバイダ (SP) は、個人また はユーザデバイスの公開鍵証明書(PKC)の固有ID を、ユーザデバイスから個人識別認証局 (IDA) に送 信し、個人識別認証局(IDA)に対して、個人認証の 対象とかる個人に対応する個人維別証明書(IDC)の 取得要求を行なう。個人識別認証局(IDA)は受信し た固有IDに基づいて格納IDC中から対応する個人の IDCを抽出してサービスプロバイダ (SP) に送信す る。このIDCは、サービスプロバイダ (SP) の公開 鍵で暗号化されたテンプレートを含むIDCである。 【0146】サービスプロバイダ (SP) は、個人識別 認証局(IDA)から受信した個人識別証明書(ID C) 中の暗号化テンプレートをサービスプロバイダ (S P) の秘密鍵で復号してテンプレートを取得し、サンプ リング抽出装置において取得され、ユーザデバイスから 送信された暗号化サンプリングデータ、例えば指紋デー タ等の暗号化サンプリングデータを復号したデータとの 昭合を実行する。明合において一致すればOKであり、 不一致であればNGとなる。照合結果(OKまたはN G) は、ユーザデバイスに送信され、照合結果に応じ て、その後の処理、例えばユーザデバイスからサービス プロバイダ(SP)に対するコンテンツの送付要求、あ るいはデータ問告要求等のサービス実行の可否が決定さ

ns. 【0147】図21(c)は、個人識別認証局(ID A) において照合処理を実行する形態である。個人識別 認証局(IDA)には、個人識別認証局(IDA)の公 開鍵で暗号化されたテンプレートを格納した個人識別証 明書 (IDC) が保管され、個人識別認証局 (IDA) における照合処理の際には、ユーザデバイスから認証の 実行対象となる個人のサンプリング情報と、その個人ま たはユーザデバイスの公開鍵証明書(PKC)がサービ スプロバイダ (SP)を経由して個人識別認証局 (ID A) に送付される。個人識別認証局(IDA)がPKC を既に保有している場合は、PKCを特定するための識 別データでもよい。なお、サンプリングデータは、個人 識別認証局 (IDA) の公開鏈により暗号化され、個人 識別認証局(IDA)においてのみ復号可能な暗号化デ ータとして送付することが好ましい。本構成は、個人認 証処理要求エンティテイはユーザデバイスまたはサービ スプロバイダであり、個人認証処理実行エンティテイは 個人識別認証局である。

【0148】個人識別認証局 (IDA) は、個人の公開

鍵証明報 (PKC) の個有 IDに基づいて格前 IDC中から対応する個人の IDCを抽出して個人義別語明書 (IDC)中の暗号化デンプレートを個人識別語明書 (IDA) の報酬量で復号してテンプレートを配号し、 サンプリング補配整定で独りしてテンプレートを配号し、 サンプリングボーター、例えば指数デーク等の明 を暗号化サンプリングデータ、例えば指数デーク等の明 をいサンプリングデータを使うしたデータとの服合を実 行する、照合において一致すればOKであり、不一致で あればNGとなる、照合結果(OKまたはNG)は、サービスプロバググ(SP))はおび、ユーザデバイスに選 信され、照合結果に応じて、その後の地理、例えばユー ザデバイスに選

(0149) (5.1、2オンラインモード動作照合) オンラインモード動的照合は、個、販別証明書(ID (2)のテンプレートと、各個人が入力したサンプリング データとの照合処理の実行等に、個人限別認証局(ID A)が動的に個人能別順明書(IDC)を発行して、ユ デデバイス(PC)、サービスプロバイダ(SP)、個人施別認証局(IDA)のが背水のシステムにおい て腐合処理を実行する形態であり、個人施別認証局(IDA)の公開度で哺得や化されてきるとい (IDA)の公開度で哺得やされたデンプレート情報を、個人機関認証局(IDA)において復号し、保合処理を実 行する名システムの公開度で両等やした1DCを会 会処理システムに送信して、名システムにおいて復号して得られるテンプレートと、入力サンプリングデータと の個会を実行して風人般別をそびきが観念である。

[0150] 図22は、ユーザデバイスにおいて照合処理を実行する形態である。個人競別認証局(IDA) には、個人競別認証局(IDA) の公開題で暗号代されたテンプレートを格的した個人競別証明書(IDC)がは、ユーザデバイスからの人機別認証局(IDA)に対して、個人認知の対象となる個人の個人競別証明書(IDC)の背部更またする。

【0151】個、規制経明線(IDC)の取得は、例之 ばその認能対象である個人またはユーザデバイスの公開 健証明慮(PKC)、または、個人識別認証局(ID A) がすではその個となばユーザデバイスの公開機証 明書(PKC)を含ましている場合は、公開施証明書 (PKC)の固有 IDを、ユーザデバイスから個人識別 認証局(IDA)に送信し、個人機別報証局(IDA) が受信した固有 ID、またはPKのを取得した固有 ID レニュンルで格制 IDC中から対応する個人の1DCを 細比する。

【0152】個人識別認証局(IDA)は、抽出したI DCの暗号化テンプレートを個人識別認証局(IDA) の秘密鍵で復号し、さらに、ユーザデバイスの公開鍵で 再暗号化を行ない、個人識別証明書(IDC)を再発行 し、再発行IDCをユーザデバイスに送信する。

[0153]ユーザデバイスは、個人競別認証所 (ID A)から受信した個人機関語明書(ID C)中の略号化
テンアルートをユーザデバイスの秘密施で復号してテンアルートを取得し、サンプリング地組設置において取得
デーク等のサンツリングデータとの服金を実行する。照合において一致すればOKであり、不一致であればNK
をなる、照合の度立を条件として、例えばその後のユーザデバイスに設定された特定のアプリケーションアのチンスを引、ストラペースへのアクセス特可、あるいはデーク更新許可、データへスへのアクセス特可、あるいはデーク更新許可、データ入力許可、その他のデーク処理を実行可能とする。照合が不成立の場合は、データ処理を実行可能とする。照合が不成立の場合は、データ処理の実行を不肯可とする。

【0154】図23は、サービスプロバイダ(SP)に おいて照合処理を実行する形態である。個人能別犯証局 (IDA)には、個人能別犯証局 (IDA)の公開鍵で 暗号化されたテンプレートを格的した個人能別証明書 (IDC)が保障され、サービスプロバイダ(SP)に おける限合処理の際には、まず、サービスプロバイダ(SP)に おける限合処理の際には、まず、サービスプロバイダ (SP)から個人機別犯証局 (IDA)に対して、サー ビスプロバイダ(SP)の公開機証明書(PKC)が送 信される。個人が別犯証局(IDA)がサービスプロバ イダ(SP)のPKCを脱に保有している場合は、PK Cを特定するための微別データでもよい。 (0155]がに、ユーザデバイスから認証の実行対象

となる個人またはユーザデバイスの公高端証明書 (PK C)がサービスプロバイグ (SP) 油在で、組、動制態 配筒 (ID A) に送信される。個人観測電証局 (ID A) がユーザデバイスのPKCを限に保有している場合は、PKCを特定するための満別デーデでもよい。(01561 個人規則程証局 (ID A) は要信した固有 IDに基づいて格約 ID C 中から対応する個人の ID C を抽出した、抽出した、ID C の暗号化テンプレートを個人機関配置 (ID A) の場で整定後号し、さらに、サービスプロバイグ (SP) の公開鍵で罪略号化を行ない。個人総別能理解 (ID C) を再発行し、再発行 ID C をサービスプロバイグ (SP) の公開鍵で罪略号化を行ない。個人能別能呼呼解 (IDC) を再発行し、再発行 ID C をサービスプロバイグ (SP) に送信する。

 プロバイダ (SP) に対するコンテンツの送付要求、あるいはデータ閲覧要求等のサービス実行の可否が決定される。

[0158] (5、2、オフラインモード) オフライン モードでは、オンラインモードのように、サンプリング 情報との照合時に、個人識別認証局(IDA)が動的に 個人識別証明書(IDC)を発行する構成ではなく、静 的照合のかである。したがって個人識別証明書(IDC)を含まれるテンプレート情報の暗号方式、照合場所 等により個人認返の実現方法が異なる。またオフライン モードでは個人螺旋照明書(IDC)に含まれる時代 テンプレートの復号を照合場所、例えばユーザデバイ ス、またはサービスプロバイダ(SP)で行なうため、 エーザデバイス、またはサービスプロバイダ(SP)において復号可能な暗号化を行なうことが必要である。 [0159] オフラインでの静的照合の処理別部は以下 のような場合に分類される。

(5, 2, 1) デバイスでの照合

- a. 個人機別証明書(IDC)と公開鍵証明書(PK C)が同一デバイスに格納されたユーザデバイスの場合 b. 個人機別証明書(IDC)と公開鍵証明書(PK C)が同一デバイスに格納されていないユーザデバイス
- の場合 (5.2.2)サービスプロバイダでの照合
- c. 個人識別証明書(IDC)のテンプレート情報がサービスプロバイダ(SP)の公開鍵で暗号化されている 基合
- d. 個人競別証明書(IDC)のテンプレート情報がユ ーザデバイスの公開鍵、または共通鍵で暗号化されてい る場合

以下にそれぞれについて説明する。

【0160】(5.2.1) デバイスでの照合 a. IDCとPKCが同一デバイスに格納されたユーザ デバイスの場合

IDCとPKCが同一デバイスに結婚されたユーザデバイスとは、個人識別距明簿 (IDC) に含まれるテンプレートとサンプリング情報との照合処理を実行するユーザデバイスに、既合対象のユーザの個人識別距明簿 (IDC) と公開設証明簿 (PKC) が存在し、その公開鍵証明簿 (PKC) が存在し、その公開鍵によって個人識別証明簿 (IDC) からンプレート情報が暗号化され、個人微別証明簿 (IDC) から公開鍵証明。(PKC) を特定可能を組載である。既合時には、個人間別証明簿 (IDC) なる社の表テンプレートの略号化方式、電号機としての公開鍵である。既合時には、個人間別証明達 (IDC) なる社の表テンプレートの略号化方式、電号機としての公開鍵に対応する状態機と特づ、記録記述を持つ公開鍵記明簿 (PKC) を拠別し、識別された公開鍵記刊簿である経験機と特力をよる経験機と

【0161】図24にIDCとPKCを格納したユーザ デバイスにおける照合処理を説明する図を示す。ユーザ デバイスは、サンプリング情報採取装置により採取され

定し、秘密鍵によりテンプレートを復号する。

な指数情報等の個人データをサンプリング情報として入 力し、さらに、ユーザデバイス内に招待された鬼が 証明器(IDC)を取り出し、テンプレート暗号化方式 等の情報からテンプレート暗号化た適用された公開限の 格指令社な公開館理明書(PKC)を設別し、設別され た公開館に対応する秘密版と特定する、秘密組は、ユー ザデバイスの公開版、秘密能ペアの情度要素であり、ユ ーザデバイスの公平力と、個人販別施門第であり、ユ ーザデバイスのとキュアメモリに格納されているので、 格納された秘密線により、個人販別施門第(IDC)の 暗号化デンプレートと後号する、ないで、復号とデン プレートと、サンプリング情報との照合処理を実行す

【0162】照合の成立を条件として、例えばその後の ユーザデバイスに認定された物定のアプリケーションプ ログラムを装行し、デクペースへのアウセス計で るいはデータ更新計可、データ入力許可、その他のデー タ規廻を装行可能とする、照合が不成立の場合は、デー タ規廻の実行を予研しする。

【0163】 b. 個人総別証明書 (IDC) と公開鍵証明書 (PKC) が同一デバイスに格納されていないユーザデバイスの場合

多数のユーザが使用するデバイス (共和型ユーザデバイ ス) においては、ユーザそれぞれの個人総別施明書 (I DC) を格計することは困難である。このような場合、 名ユーザク個人総別証明書 (IDC) を名個人領米(e x. ICのナード等のモバイル線ボ)からユーザデスイ に取り込み、取り込んだIDCに基づいて処理を行なう ことになる。この処理形態は、さらに、以下の3つの履 能に分類される。

(b-1)個人端末格納のIDCを共有型ユーザデバイスへ送信し照合

(b-2)個人端末において復号したテンプレート情報 を共有型ユーザデバイスへ送信し照合

(b-3)個人端末側での照合処理 これらの処理について、以下説明する。

【0164】(b-1)個人端末格納のIDCを共有型 ユーザデバイスへ送信し照合

図25に、例えばICカード等の個人端末に格納された 個人識別証明書(IDC)を共有型ユーザデバイスへ送 信して照合処理を実行する構成について説明する図を示 す。

[0165]共和型ユーザデバイスを開い、蘇共和ユーザデバイスに指納したアプリケーションプログラムはり、各種のデーク処理を実行しようとするそれぞれのユーザは、例えば「Lのトー等のモバイル端末を支柱のユーザデバイスは参考する。 Lのトードには、個人漁別整証局 (IDA)が発行した組入漁別証明書(IDC)が格納されている。本物版では、共有ユーザデバイスが個人認証処理実行エンティティである。

【0166】ICカード等のモバイル個人端末を共有ユ

ーザデバイスに装着し、モバイル端末から個人識別証明 書(IDC)を共有ユーザデバイスに送信する。なお、 IDC送信に大売ち、モバイル増末上共有ユーザイス スとの間での相互認証が実行され、IDCを相互認証時 に生成したセッションキーで暗号化して送付する構成が 認ましい。

【0167】モバイル端末から個人識別証明書(IDC)を受信した土井工・ザデバイスは、IDCに付加さ にしき受信した土井工・ザデバイスは、IDCに付加さ れている個人類別証証局(IDA)の署名を検証し、I DCの改筑のないことを確認し、OK(改筑なし)の場 合は、IDCから暗号化デンプレート情報を取り出す。 なお、この場号化デンプレートは、共和工・デデバイスの公開鍵、あるいは共通鍵で暗号化されている。共有ユ ・ザデバイスの公開鍵で暗号化されている。共有ユ ・サデバイスの公開鍵で暗号化されている。共有ユ ・サデバイスの公開鍵で暗号化されている場合は、共有 ・エーザデバイスの外影線を用いて後号可能である。

【0168】テンアレートが共通機で暗号化されている場合は、図25の点線枠で示す処理を個人端末前で実行する、テンプレートを暗号化した共通機は、個人端末の公開機で暗号化して個人微別能明書(1DC)から暗号があれている。個人端末は、個人微別能明書(1DC)から暗号化共通機を取り出して、これを自己の秘密能で使号して共通機を取り出し、これを共有ユーザデバイスに支信する。ため、法規機は、相互影響や仕上が大人に支いまって暗号化して送付する構成が望ましい。または、ユーザデバイスの公開能で共通機を暗号化して送付する構成が望ましい。または、ユーザデバイスの公開能で共通機を暗号化して送付する構成が立ました。

【0169】共有ユーザデバイスは、自己の秘密鍵、または共通鍵を用いて略号化テンプレートを復号し、サン プリング情報採取装置から入力されたサンプリング情報 との照合を実行する。

[0170] (b-2) 個人端末において後号したテン プレート情報と共有型ユーザデバイスへ送信し照合 図26に、例えば I Cカード等の個人端末に格納された 個人競別証明書(I DC)を復号した後、共有型ユーザ デバイスへ送信して照合処理を実行する構成について説 明する図を示さ

[0171] ユーザは、ICカード等のモゾイル増末を 共有ユーザデバイスに装着し、モゾイル増末において復 号した個人機関監明書(IDC)を共有ユーザデバイス に送信する。IDCは、個々のユーザのモゾイル増末に が応して設定された公開鍵で暗号化され、モゾイル増末 に対応して設定された状態態で後号可能なテンフレート 情報をも竹樹皮である。IDCから抽出された鳴号化テ ンプレート情報は、モバイル増末に対抗して設定された 秘密鍵により提号され、その後、ユーザデバイスに送信 される。なお、テンプレート送信に対立が、モバイル まと共有ユーザデバイスとの間での相互認能を受が有 、モンオー・デバイスとの間での相互認能を受け デンプレートを相互認証時に生成したセッションキーで 暗号化して送付する構成が望ましい。または、ユーザデ バイスの公開盤でデンプレートを非号化して送付する構 がイスの公開盤でデンプレートを特号化と送付する構 成としてもよい。

【0172】モバイル端末からテンプレートを受信した 共有ユーザデバイスは、テンプレート情報を取り出し、 サンプリング情報採取装置から入力されたサンプリング 情報レの明合を実行する。

【0173】(b-3)個人端末側での照合処理 図27に、例えばICカード等の個人端末に格納された

図2/んた、例えばICカート寺の個人地水に作品ではた 個人識別証明書(IDC)を用いて個人端末側で照合処 理を実行して、その結果のみを共有型ユーザデバイスへ 送信する構成について説明する図を示す。

【0174】ユーザは、【Cカード等のモバイル端末を 共有ユーザデバイスに装着し、モバイル端末において個 人援別短明第 (1DC) の暗号化テンプレートの復号を 実行する、IDCは、個々のユーザのモバイル端末に対 応して設定された必需随後で暗号化され、モバイル端末に 対応して設定された秘密施度(電号可能なテンプレート情 報を含む構成である。IDCから抽出された暗号化行ン プレート情報は、モバイル端末に対応して設定された粉 赤線に入り優子とれる。

ロ 次に、サービスプロバイダ(SP)における様々なサー ビス提供に際しての個人認証処理をサービスプロバイダ において実行する処理形態について説明する。

【0177】c. 個人識別証明書(IDC)のテンプレート情報がサービスプロバイダ(SP)の公開鍵で暗号化されている場合

まず、個人識別証明書(IDC)のテンプレート情報が サービスプロバイダ(SP)の公開鍵で暗号化されてい る場合の処理について、図28を用いて説明する。

【0178】サービスプロバイダ(SP)の提供するサービス、例えばコンテンツ配信、決済等のサービスを受けようとするユーザデバイスは、まず、サンプリング情報経取得する。次に、ユーザデバイスは、サービスプロバイダ(SP)との間で相互変延処理を実行し、認証成立を条件としてサンプリング情報をサービスプロバイダ(SP)に送信する。サンプリング情報は、相互認証がに生成したセッションキー、または、サービスプロバイダに知り、または、サービスプロバイダになり、といいでは、サービスプロバイダになり、大きない、サービスプロバイダになり、大きない、サービスプロバイダにおいている。

ダの公開跳による暗号化を施して送信する。さらに、ユ ーザデバイスは、自己の個人総別証明書(IDC)をサ ービスプロバイダに送信する。この個人総別証明書(I DC)には、サービスプロバイダの公開機による暗号化 の施されたテンプレート情報が格納されている。

(0.179] ユーザデバイスからサンプリング情報と、個人競弾師明書(IDC)とを受信したサービスプロパイダ(SP)は、個人機能整明書(IDC)に結婚された暗得化テンプレート情報を目(SP)の秘密鍵を用いて後手し、これとサンプリング情報との照合地理を実にする。

[0180] 照合が成立した場合は、個人認証が成立したとみなされ、そのサービスプロバイダの提供する例とはコンテンツ配は、決減処理等の名替サービスをユーザ(ユーザデバイス)に対して実行する、照合不成立である場合は、個人認証が不成立とみなされ、サービス提供の実行を作止する。

【0181】 d. 個人綾別証明書 (IDC) のテンプレート情報がユーザデバイスの公開鍵、または共通鍵で暗号化されている場合

がに、個人機関能明書(IDC)のテンプレート情報が ユーザデバイスの公開館、または共通機で暗号化されて いる場合のサービスプロバイダ(SP)における個人認 起たついて説明する。この場合の処理形態は、以下の3 形態に分類される。

(d-1)ユーザデバイスによりテンプレートの暗号化 に使用した共通雄をサービスプロバイダ(SP)に送信 して照合する場合、(d-2)ユーザデバイスにおいて 彼号したテンプレート情報をサービスプロバイダ(S P)に送信して照合する場合、(d-3)ユーザデバイ 気間での原合型の

これらの処理について、以下説明する。

【0182】(d-1)ユーザデバイス格納のIDCを 共有型ユーザデバイスへ送信し照合

図29に、ユーザデバイスに格納された個人識別証明書 (IDC)をサービスプロバイダ(SP)へ送信して照 会処理を実行する構成について説明する図を示す。

【0183】サービスプロバイダ(SP)のサービスを受けようとするユーザデバイスのユーザは、まず、サービスプロバイダ(SP)との間で相互認識処理を実行し、認度成立を条件として自己の個人類類距列書(I D C)をサービスプロバイダ(SP)の公開機で晴号化して送付する構成が望まい。

【0184】ユーザデバイスから個人機別証明書(ID C)を受信したサービスプロバイダ(SP)は、IDC に付加されている個人機別認証局(IDA)の署名を検 記し、IDCの改毀のないことを確認し、OK(改策な し)の場合は、IDCから暗号化テンプレート情報を取 り出す。なお、この暗号化テンプレートは共通鍵で暗号 化されている。

「0185] テンアレートを鳴号化した共通離は、ユーザテバイスの公開館で暗号化して個人機関駆弾劈書(IDC) に結結されている。ユーザデバイスは、個人機関明 明書(IDC) から暗号代法通線を取り出し、これを 自己の秘密機で毎号して法面線を取り出し、これをサービスプロバイダ(SP)に遊信する。 なお、共通線は 相互取運動は生成したセンションキーで暗号化して送付する構成とはしい。または、サービスプロバイダ(SP)の機関を関係とは、または、サービスプロバイダ(SP)の公開館で共通線を暗号化して送付する構成としてよい。とない。サービスプロバイダ(SP)の公開館で共通線を暗号化して送付する構成としてよい。

(0186) サービスプロバイダ (SP) は、自己の秘 密鍵。またはセッションキーで復身して共通雑を別等 し、取得した共通度を用いて電りやデンプレートを復身 し、サンプリング情報振取装置から入力され、ユーザデ バイスを介して送付されたサンプリング情報との照合を 実行する、ユーザデバイスは、サービスプロバイダ (SP) との間で相互取雇処理を実行し、認証成立を条件と してサンプリング情報とサービスプロバイダ (SP) 送信する。サンプリング情報は、相互認証時に生成した セッションキー、または、サービスプロバイダの公開鍵 による暗号やを提して送信する。

【0187】(d-2)ユーザデバイスにおいて復号したテンプレート情報をサービスプロバイダ(SP)へ送信し照合

図30に、ユーザデバイスに格納された個人機別証明書 (IDC)を復号した後、サービスプロバイダ (SP) へ送信して照合処理を実行する構成について説明する図 を示す。

を示す。
【 0188] ユーザは、ユーザデバイスにおいて復身した個人類別語明書(1DO)をサービスプロバイグ(5 P)に送信する。1DCは、個々のユーザデバイスに対して設定された公開域で明号化され、ユーザデバイスに対応して設定された経路強で復号可能をテンプレート情報を含む構成である。1DCから抽出された暗号化テンプレート情報は、ユーザデバイスに対応して設定された経路観により復号され、その後、サービスプロバイグ(5P)に送信される。なお、テンプレート送信に先立ち、ユーザデバイスとサービスプロバイグ(5P)との間での相互認証を実行し、テンプレートを相互認定時に生成したセッションキーで暗号化して送付する報意が望ましい。または、サービスプロバイグ(SP)の公開鍵でデンプレートを暗号化して送付する報意としてもよい。

【0189】ユーザデバイスからテンプレートを受信したサービスプロバイダ(SP)は、テンプレート情報を取り出し、サンプリング情報採取装置から入力され、ユーザデバイスを介して受信したサンプリング情報との照合を実行する。

【0190】(b-3)ユーザデバイス側での照合処理 図31に、ユーザデバイスに格納された個、総別証明書 (IDC)を用いてユーザデバイス側で照合処理を実行 して、その結果のみをサービスプロバイグ (SP)へ送 信する機能について説明する図を示す。

[0191] ユーザデバイスは、個人識別証明書(IDC)の略号化テンプレートの復号を実行する。IDCは、個々のユーザデバイスに対応して設定された公開鍵で暗号化され、ユーザデバイスに対応して設定された場所をで催号では、ユーザデバイスに対応して設定された場所は、ユーザデバイスに対応して設定された秘密能により復号される。

[0192] サンブリング情報は、サンブリング情報採取設置において採取され、その後、ユーザデバイスに入されて、後号したテンプレートとサンブリング情報との照合を実行し、その結果をサービスプロバイダ (SP)に送請する、サービスプロバイダ (SP)は、結果によっいてサービスの提供の百を決定する。

[0193] [6. 個人総別部明書に基づくユーザ窓証によるコンテンツの利用権制制処理]次に、音楽データ、歴年テク、ゲーム等の各種プログラム等、後々なコンテンツの利用において、個人総別証明書(IDC)に基づいてユーザ設証を実行することにお、コンテンツ利用権を制御する処理構成でいて説明する。

[0194] 図32にコンテンツ取り引きにおいて流通するコンテンツを含むセキュア・コンテナ (Secur Container) の構造を示す、サービスプロバイダからユーザデバイスに対するコンテンツ配信、さらに、ユーザデバイスから他のユーザデバイスに対するコンテンツ配信においても図32に示すセキュアコンテナを被迫させる。

【01951 なお、セキュアコンテナは、サービスアルバイダからユーザに配信されるばかりでなく、ユーザ間配信が可能である。ユーザ間コンテンツ配信の形態にはさらに2つの形態がある。1つは、ユーザAからユーザ 日後、さんエーザ目からユーザで等。直列的に実施である。この直列的なユーザ間のコンテンツ配信が「世代間私にはってある。6、1つの配信形態は、ユーザの間入したコンテンツをエーザもから、大阪のエーザを1000円である。すなわち1人のユーザから複数のユーザに多がに同コンテンツを配信がある。すなわち1人のユーザから複数のユーザに多がに同コンテンツを配信がある。この途が時なコンテンツを配信が「二次配信」である。この途が時なコンテンツ配信が「二次配信」であ

【0196】図32に示すようにセキュアコンテナ70 0は、コンテンツ線によって暗号化されたコンテンツ7 01と、コンテンツの料金とコンテンツ料金の受け取り た、配分情報を含む価格情報702と、コンテンツの利 用条件、例えば「世代間配信」「二次配信」等の販売が 禁止されている1回期りの配信が許容されたコンテンツ であるとか、複数回の帳売が可能であるとか、複数回の 販売が可能である場合の転売条件、例えば2回までの 「世代照屈信」と、3回までの「二次配信」が許容され ているコンテンツであるとか、あいは利用可能規則等 の設定情報としての販売条件(UCP)703と、セキ ユアコンテナの作転者、例えばサービスプロバイタの電 子響名704をあたて構成され。 セキュアコンテナの 価格情報702、販売条件(UCP)703をコンテナ 情報と総除する、セキュアコンテナのコンテナ情報であ る価格情報702、販売条件(UCP)703をコンテナ 情報と総除する、セキュアコンテナのコンテナ情報であ る価格情報702、販売条件(UCP)703のサービス に、アール・ファンテナーのコンテナーの では、アール・ファンテナーのコンテン・列用の許可 されたユーザの個人前別証明書(IDC)のリストが含 される。

【0197】図33に個人織別証明書(IDC)のリスト構成を示す。個人識別証明書(IDC)のリストには、ユーザの識別子であるユーザID、および各ユーザ に対応する個人識別証明書(IDC)の識別子がデータトして会立れる。

【0198】コンテナ情報である価格情報702、販売 条件(UCP)703は、コンテンツ製件者、コンテン ツブロバイグ、サービスプロバイダ等の小すかが設定 する情報データである。例えばサービスプロバイダは、 予めユーザ登録をしているユーザの個人競別証明者(I DC)のリストを価格情報702、販売条件703等に 合めて各データを生成する。電子署名は、コンテンツの流通を管理する観閲がよる署名である。コンテンツの流通を管理する観閲がサービスプロバイダであれば、サービスプロバイダであれば、サービスプロバイダの器となる。

【0199】図34に販売条件(UCP)703の具体 的精酸機を示す、図34に示すように販売条件(UCP) P)には、コンテンツの利用可能なユーザの個人機関 明書(IDC)の機別子をリスト化したデータである個人機関座明書(IDC)コントフ11と含む。さらに、 コンテンツ機関子(IDC)コンテンツの利用可能をユーザデバイスを設定した使用可能機器条件、コンテンツの利用で変わせ、変数でした地域コード、どのようと フンテンツを利用してよいかを示す利用権タイプ(例えばコンテンツの利用では、コンテンツの再生可能回版、コンテンツの模領(グウンロード)可能回数が含まれる。

[0200] 利用権タイプは、コンテンツの利用権を設定したデータである。図35に利用権データの構成例を ボールール番号に対応付けて、利用権の内容、例えば コンテンツの再生権、複要(コピー)権、さらにそれぞ れの権利期間。国教等が受定されている。なお、図中の SCM Sはコピー国教等を設定したコピー制制情報であ る。ユーザは、セキュアコンテナの販売条件に設定され たルール番号により指定される利用権の範囲でコンテン ツの再生、複数分件容される

【0201】さらに、図34に示す販売条件(UCP)

には 異なるユーザデバイス間での流通可能回数とし て、「世代間配信」の可能回数を設定した「UCP世代 管理情報」712と、「二次配信」の可能回数を設定し た「二次配信可能回数」713が含まれている。「UC P世代管理情報」に設定されたユーザ間配信可能回数 は、セキュアコンテナの利用に応じてユーザデバイス内 のメモリに格納される使用制御情報(UCS: Usage Co ntrol Status) (図38参照) に引き継がれる。「UC P世代管理情報」に設定されたユーザ間配信可能回数 は、使用制御情報 (UCS) 中の「UCS世代管理情 報」、「UCS二次配信可能回数」の元データとなり、 「UCS世代管理情報」、「UCS二次配信可能回数」 に基づいてコンテンツ処理の可否が決定される。「UC S世代管理情報」はコンテンツの世代間配信毎に更新さ れ、「UCS二次配信可能回数」はコンテンツの二次配 信毎に更新される。使用制御情報 (UCS: Usage Cont rol Status) については後段で説明する。

[0202] 図36は、セキュアコンテナに含まれる価格情報のデータ構成所を示すものであり、図34の販売条件(UCP)と同様のコンテンツ1D等の情報の他に、結結情報「D、価格情報・ビージョンが含まれる。さらに、図34の販売条件(UCP)と同様。組入が含まれる。さらに、図34の販売条件(UCP)と同様。組入が明明書(IDC)の減期報では、1000の減期報では、1000の減期報子をリストにたデータを含む。

【0203】図37にセキュアコンテンナを利用したコンテンツの配能処理影態を示す。コンテンツアロバイダ (CP) 801がセキュアコンテンに結約するコンテンツを生成、または取得し、コンテンツと、そのコンテンツの原気条件(UCP) データセンテンツのコーザに 対する配信を行なうサービスプロバイダ (SP) 802は、コンテンツの利用に対する部結停線を走成して、価格信頼、販売条件(UCP)の少なくともいずれか、あるいは再省にコンテンツ利用の対すされたコーザの組入に再後にコンテンツ利用の対すされたコーザの組入である。オープログライン・フェージの組入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザの出入では、エーザーが、コーザー

【0204】ユーザデバイス803は、セキュアコンテナの客を検証を行なう。さらに、セキュアコンテナの客植蔵データである歴光条件(UCP)データ、価格情報等の署名検証を行ない、各データの改筑チェックを実行し、さらに、販売条件(UCP)データ、価格情報のいずわかの個人教師理明書(IDC)リストから、日DC内のデンサンの学研制を100分を表し、大力でしたとサンリング情報との場合を実行する。なお照合処理は、ユーザデバイス、サービスプロバイダ、個人裁判理証明(IDA)のいずわかにおいて実行する。な、この個人窓野証のの食を実行する。なお、100分のでは、サービスプロバイダ、個人裁判理証明(IDA)のいずわかにおいて実行する。な、この個人窓可変と条件として、コンテンツの利

用、すなわちコンテンツの彼号が実行可能となる。 具体 的には、照合成立を条件としてコンテンツの暗号化に使 用しているコンテンツ鍵をサービスプロバイダからユー ザデバイスに送信する。ユーザデバイスは、コンテンツ 鍵を利用してセキュアコンテナのコンテンツの復号、再 牛が可能となる。

[0205] ユーザデバイスは、さらに、セキュアコンテナをユーザデバイス803の記憶線体に格前し、コンテンツ利用に降し発生する利用料金ご認合情報として生成し、決済処理を行なうクリアリングセンタ804に送信する。選金情報は、前途の極格情化に設定された一日からの金舗接税型度が行る、ユーザの電子マネー口場からの金舗接税型度を行る。ユーザデバイス803に対してセキュアコンテナを流通させることができる。この趣像については快速する。され、ユーザデバイス803、805は、セキュアコンテナの格権に駆し、使用制御情報(UCS)を生成してくどいに指検される。

【0206】図38にセキュアコンテナ格納に応じてユ ーザデバイスにおいて生成されユーザデバイス内のメモ リに格納される使用制御情報 (UCS:Usage Control Status) の例を示す。図38に示すように、使用制御情 報(UCS)には、コンテンツID、サービスプロバイ ダID等の情報の他に、再生残り同数、複製残り回数等 のコンテンツ利用の制限情報が含まれる。これら、再生 残り回数、複製残り回数は、同一のユーザデバイス内で 利用可能な再生残り回数、複製残り回数を示すデータで ある。これらは、コンテンツの販売条件(UCP)デー タに含まれるコンテンツの利用権を設定した利用権デー タに基づいて生成され、更新、総承されるデータであ る。従って、ユーザデバイスは、コンテンツ利用権の設 定情報であるコンテンツの販売条件(UCP)データに 含まれるコンテンツ利用権データ、あるいは利用権デー タに基づいて生成される使用制御情報に従ってコンテン ツの利用を実行することになる。

【02071使用網伸情報(UCS)には、さらに、個人競雑冊明書(IDC)リスト731を含む。すなわち コンテンツの利用可能なユーザの個人競別座明書(ID C1の機別子をリスト化したデータを含む、このリスト は、販売条件(UCP)に設定されたデータを輸入した データである。さらに、使用網伸情報(UCS)には、 「UCS世代容時情報」732、および「UCS二次配 信可能回数」733か含まれる。

[0208]「UCS世代等理情報」は前途したよう に、「世代間配信」の可能回数を設定したものであう。 コンテンツを参加に購入したユーザデバイスは、販売条件(UCP)中の「UCP世代管理情報」に一表する回 数が設定され、ユーザからの世代問記信によってコンテ ンツを受領したユーザデバイスは、同一セキュアコンテ ナについてすでに実行された世代間配信の回数が減じら れた回数が設定される。

[0209]「UCS上次配信可能回収)733は前途 の「二次配信」の可能回数を設定したフィールドであ り、コンテンツを最初に購入したユーザデバイスは、版 光条件(UCP)中の「UCP上次配信可能回数」に一 数する回数が設定され、その徐の二次配信に応じて更 新、すなかも設定回数がデクリメントされる。

[0210] このように、コンテンツのユーツ間での配信は、ユーザデバイス内のメモリにコンテンツに応じて 格納される使用制御情報(UCS: Ibage Control Status) 中の「UCS世代管理情報」、「UCSこ次配信可能回腹、に基づいて、それぞれの処理の可否が決さる。「UCS世代管理情報」はコンテンツの世代同配信毎に更新され、「UCSこ次配信可能回腹」はコンテンツの上状間信件更新される。

【0211】図39にコンテンツを格納したセキュアコ ンテナをサービスプロバイダからユーザデバイスに配信 する際の個人識別証明書(IDC)の利用を説明する図 を示す。

でかり、 (10212] ユーザデバイス810のユーザ820は まず自己の個人規制短明線(1DC)の発行を個人競別 短距局(1DA)830に伝統計る、この際、ユーザ は、個人の生体情報、その他の個人情報を提供する。個 人間別配節局(1DA)830は、ユーザの正当性を確 認した上で、アンリンイ情報に基づくテンプレート情報を生成し、テンプレート情報を暗号化して格納した個 人間知能即解り、日内区)多そ他が、日内区)を

【02131生成した個人識別語明書(IDC)は要求に応じて、ユーザデバイ810、あるいはサービスア ロバイ9840に配信され、格勢される。ユーザ820 が例えばサービスアロバイ9840からのコンテンツ配信を受ける際、ユーザの組入認証手続きをサービスアロバイ9840かけでは、大分840かする個人説別所明書(IDC)に基づいて実行する。すなわち、ユーザの提供するサンアリング情報と、個人観別証明書(IDC)内のアンアレート情報と整備と「一変した場合は、サンプリング情報と規模し、サンプリング情報と展し、サンプリング情報と展し、サンプリング情報と原と、サンプリング情報と原と、サンプリング情報と原じ、エーザが個人識別証明書(IDC)に対応する正当なユーザであると特定して、コンテンツ配信を実行する。

[0214]また、ユーザデバイス810の使用の際にも、ユーザデバイス810に棺前した個人裁別面明書(IDC)は差づいてユーザの個人設定手続きを実行する。すなわち、ユーザの入力するサンプレート情報を展したユーザが個人談別証明書(IDC)に対応する正当なユーザが個人談別証明書(IDC)に対応する正当なユーザであると判定して、ユーザデイスを使用したデータル理を実行可能とする。

【O215】このように個人識別証明書(IDC)を使

用した個人認証処理は、様々な場所、すなわちユーザデ バイスキサービスプロバイダにおいて独自に実行するこ とができる。なお、前述したように、個人機が証明書 (IDC) 内のテンプレートは、駅舎処理を実行するシ ステムの公保機で毎号化して格納されている。

【0216】図40にセキュアコンテナをサービスプロ バイダから受領し、ユーザデバイスにおいて個人認証処 理を実行して、正当なユーザにのみコンテンツ利用を可 能とした処理フローを示す。以下、フローの各ステップ について説明する。

【0217】ステップS701では、サービスプロバイ ゲヒユーザデバイス間で相互認証を実行し、認証・成立を 条件(S702でYes)として、サービスプロバイグ は、セキュアコンテナを抽出し(S703)、ユーザデ バイスに送信する(S704)、なお、相互証明やに ッションキーが生成され、以下のサービスプロバイダと ユーザデバイス間でのデータ振送は、必要に応じてセッ ションキーでの音号化処理が行なわれる。

【0218】ユーザデバイスは受信したセキュアコンテナの検証を行なう(8705)、検証には、セキュアコンテナ自体の署名検証、コンテナ内の価格情報、販売条件情報(UCP)等の個別データの署名検証処理を含む。

(0219] コンテナ検証が成功すると(S706, Yes)、ユーザは、サンプリング情報とユーザ1Dをユーザアイスに入力(S707)、ユーザデス人は、セキュアコンテナの福格情報、販売条件情報(UCP)のいずれかから個人微知能明書(IDC)リストを抽出し(S708)、ユーザ1Dに基づいて対応する1Dに説明子を検索する(S709)、入力ユーザ1Dに対応する1Dに説明子を検索するでいる。サービスフロバイグの認めたユーザでないと判定され、エラーとなり(S710でNo)、処理は結所されない。ユラーとなり(S710でNo)、処理は結所されない。

【0220】個人識別証明書(IDC)リストに入力ユ ーザ I Dに対応する I DC識別子が検出された場合(S 710でYes)は、IDC識別子に基づいて個人識別 証明書 (IDC)を取得 (S711) する。個人識別証 明書(IDC)は、ユーザデバイスに格納されている場 合は ユーザデバイスに格納されたIDCを用い、ない 場合は、個人識別認証局(IDA)、またはサービスプ ロバイダから取り寄せる、取得した個人識別証明書(I DC)からテンプレートを取り出して、自己の秘密鍵で 復号し、テンプレートとサンプリング情報との照合を実 行し (S712)、照合が成立しない場合 (S713で No)は、エラーとなり、その後の処理が続行されな い。具体的にはコンテンツの復号処理が実行されず、コ ンテンツの利用が制限される。照合が成立した場合(S 713でYes)は、照合成立がサービスプロバイダに 通知され、サービスプロバイダはセキュアコンテナに格 納された暗号化コンテンツの復号に適用するコンテンツ 鍵をユーザデバイスに送信する (S714)。ユーザデバイスでは、サービスプロバイダから受信したコンテンツの鍵を使用して暗号化コンテンツの復号を行ないコンテンツを利用 (S715) する。

[0221] このように、個人装が限明書(IDC)の テンプレートを用いたユーザの個人場別車を終行し、 販合放びにおり、正当ユーザであることが確認された場 合にのみセキュアコンテナに格納されたコンテンツの利 用を可能とする情念とり、不当なユーザのコンテンツ 利用を防止することが可能となる。

【0222】次に、図41にサービスプロバイダにおいて個人設証処理を実行して、正当なユーザにのみセキュ アコンテナを配信する処理フローを示す。以下、フロー の各ステップについて説明する。

【0223】ステップS721では、サービスプロバイ グとユーザデバイス間で相互認証を実行する。相互認証 時にセッションキーが生成され、以下のサービスフロイ イグとユーザデバイス間でのデータ転送は、必要に応じ てセッションキーでの暗号代処理が行なわれる。

【0224】相互認証成立を条件(S722でで s) として、サービスプロバイダは、セキュアコンテナを抽 加し(S723)、ユーザデバイスは、サンプリング情 報とユーザ I Dをユーザデバイスに入力(S735) し、これをサービスプロバイグに送信(S736)す ス

[0225] サービスプロバイグは、セキュアコンテナ の経格情報、販売条件情報(UCP)のいずれかから個人機動態即得(1DC)リストを抽出し(S724)、ユーザ IDに基づいて対応する ID に提明子を検索する (S725)、入力ユーザ IDに対応する ID に対応する ID に対応する

【0226】個人識別証明書(IDC)リストに入力ユ ーザIDに対応するIDC識別子が検出された場合(S 726でYes)は、IDC識別子に基づいて個人識別 証明書 (IDC)を取得 (S727) する。個人識別証 明書(IDC)は、サービスプロバイダに格納されてい る場合は、サービスプロバイダに格納されたIDCを用 い、ない場合は、個人識別認証局(IDA)から取り寄 せる。取得した個人識別証明書(IDC)からテンプレ ートを取り出して、自己の秘密鍵で復号し、テンプレー トとサンプリング情報との照合を実行し(S728)、 昭合が成立しない場合 (S729でNo)は、エラーと なり、その後の処理が続行されない。具体的にはセキュ アコンテナの配信が実行されない。照合が成立した場合 (S729でYes)は、正当なユーザであると判定さ れ、その後の処理が続行される。具体的にはサービスプ ロバイダからユーザデバイスに対するセキュアコンテ ナ. およびコンテンツ鍵の配信が実行される(S73)

0).

[0227] サービスプロバイダは、セキュアコンテナ をユーザデバイスに送信し、ユーザデバイスは受信した セキュアコンテナの検証を存む (5731)、機能に は、セキュアコンテナ自体の署名検証、コンテナ内の価 格管機、販売条件情報(UCP)参の間がデークの署名 検証処理を合む、コンテナ核証が成功すると(573 2、Yes)、ユーザデバイスにおいてセキュアコンテ ナのコンテンツ線用が可能となる

【0228】このように、サービスプロバイグ側で、個 人競別監明書(1DC)のテンプレートを用いたユーザ の個人競別処理を実行し、照合成立により、正当ユーザ であることが確認された場合にのみセキュアコンテナの 配信を実行する構成により、不当なユーザに対するコン テンツ配信を始止することが可能となる。

【0229】次に、ユーザデバイス間におけるセキュア コンテナの配信処理における個人識別証明書(IDC) の利用形態について説明する。

【0230】図42にセキュアコンテンナを利用したコンテンツのユーザ間の温泡車が限を示す。サービスア リバイダ(SP)は、コンテンツの利用に対する価格情報を生成して、価格情報、更効条件(UCP)の少なくともいずれか、あるいは両者にコンテンツ利用の参可されたユーザの個人観別証明書(IDC)のリストを格納し、電子圏名を行なってセキュアコンテナを形成し、ユーザデバイス1、220に当性する。

[0231] ユーザデバイス1,920の利用を行なうユーザ940,945は、正当なコンテンツの利用が窓められたユーザである場合、コンテンツに対応するセキュアコンテナの維持情態、販売条件(UCP)。またはセキュアコンテナの維持情態、販売条件(UCP)。またはセキュアコンテナのエーザデバイスに結めされる使用時期情報(UCS)のいずれかに結めされた個人総別証明書(IDC)のリストにユーザのIDC説明ナが格納されることになる。ユーザデバイスに、920の指納コンテンツを利用する場合、セキュアコンテナのIDCリストに基づく個人認証処理を実行する。コンテンツ利用と変するユーザにサンブリング情報の入力を求め、入力されたサンブリング情報と格的された個人搬別短期書(IDC)内のテンプレートとの配合を実行し、照合が成立した場合にのみ、コンテンツ利相関を許可する。

【0232】さんに、セキュアコンテナは、前途の通り、ユーザデバイス間での配信が可能である。セキュア コンテナがユーザデバイス1、920から、ユーザデバイス2、930に移動された場合、ユーザ940、94 ちは、ユーザデバイス2、930においてコンテンツの 利用を行なう場合においても、セキュアコンテナの価格情機、胚死条件(UCP)、または使用制御結婚(UC S)の1DCリストに基づく個人認思処理を実行する。 コンテンツ利用と要求するユーザにサンプリング情報の 入力を求め、入力されたサンプリング情報と格納された 個人識別証明書 (IDC)内のテンプレートとの照合を 実行し、照合が成立を条件としてコンテンツ利用を許可 する。

【0233】このように、セキュアコンテナの移動があ った場合においても、セキュアコンテナに当初格納され た価格情報、販売条件 (UCP) の個人識別証明書(I DC) リストは不変であり、またセキュアコンテナの販 売条件(UCP)に基づいて生成される使用制御情報 (UCS) のIDCリストも不変であり、これらのID Cリストに基づいてコンテンツの利用者が正当なユーザ にのみ制限することが可能となる。

【0234】次に、図43にセキュアコンテンナを利用 したコンテンツのユーザ間の配信処理、ユーザの個人認 証の異なる形態を示す。図43に示す処理は、ユーザデ バイスの使用制限、すなわちアクセス制限をユーザデバ イスに格納した個人識別証明書(IDC)に基づく個人 認証処理により実行し、さらに、コンテンツの使用に際 して、セキュアコンテナの価格情報、販売条件(UC P) または使用制御情報(UCS)のIDCリストに 基づく個人認証処理を実行する2つの認証を実行する形

【0235】ユーザデバイス1、950を使用するユー **ザA. ユーザBは、個人識別認証局(IDA)970に** 予めサンプリング情報を提示して、サンプリング情報に 基づくテンプレート情報を格納した個人識別証明書(Ⅰ DC) の発行依頼を行なう。発行された個人識別証明書 (IDC)は、使用するユーザデバイス1,950に格

納する。

【0236】ユーサデバイス950は使用開始にあた り、デバイスに格納された個人識別証明書(IDC)9 55に基づく個人認証処理を実行し、使用を要求するユ ーザにサンプリング情報の入力を求め、入力されたサン プリング情報と格納された個人識別証明書(IDC)内 のテンプレートとの照合を実行し、照合が成立した場合 にのみ、ユーザデバイス1、950の使用を許可する。 【0237】さらに、セキュアコンテナ990のコンテ ンツの利用を行なう際には、セキュアコンテナの価格情 報、販売条件(UCP)、または使用制御情報(UC S)のIDCリストに基づく個人認証処理を実行する。 ここでユーザに対応するIDCリストが検出されない か、または検出されても入力サンプリング情報と照合が 成立しない場合はコンテンツの利用が許可されない。 【0238】すなわち、セキュアコンテナ990の格納 コンテンツをユーザデバイス1,950において利用す A際は ユーザデバイスに格納された個人識別証明書 (IDC) に基づく個人認証が成立し、さらに、セキュ アコンテナの価格情報、販売条件 (UCP)、または使 用制御情報 (UCS) のIDCリストに基づく個人認証 処理が成立することが要件となる。

【0239】セキュアコンテナは、デバイス間で移動す ることが可能であり、ユーザデバイス2、960に移動 した場合は、同様にユーザデバイス2,960に格納さ れた個人識別証明書(IDC)に基づく個人認証、さら に、セキュアコンテナの価格情報、販売条件(UC P) または使用制御情報 (UCS) のIDCリストに 基づく個人認証処理が実行される。

【0240】図43の構成では、ユーザデバイス1,9 50にはユーザA. Bの個人識別証明書(IDC)95 5が格納されており、セキュアコンテナにはユーザA, B, Cのリスト992が格納されているので、ユーザ A、Bのみがユーザデバイス1,950を使用してコン テンツの利用が可能となり、ユーザデバイス2,960 にはユーザA、Cの個人識別証明書(IDC)965が 格納されており、セキュアコンテナにはユーザA、B、 Cのリスト992が格納されているので、ユーザA, C のみがユーザデバイス2、960を使用してコンテンツ の利用が可能となる。

【0241】なお、図43の構成例は、各ユーザデバイ スにおいては格納IDCのみとの照合処理を実行するこ とを条件とした認証処理を行なうように設定したシステ ムである。個人識別証明書(IDC)を個人識別認証局 (IDA) に登録済みのすべてのユーザが使用可能なデ バイスとして設定する場合は、デバイスのアクセス権制 御をデバイスに格納したIDCのみならず、IDAに接 統してIDAに格納した個人識別証明書(IDC)の格 納テンプレートと入力サンプリング情報との比較を実行 して認証処理を行なうようにしてもよい。

【0242】なお、ユーザデバイス間におけるセキュア コンテナの配信、利用処理においてセキュアコンテナの IDCリストに基づく個人識別証明書(IDC)を利用 した個人認証を実行してコンテンツの利用制限を実行す る処理例を図44,45の処理フローに従って説明す る。 このフローにおいては、 ユーザデバイスのアクセス 制限については含まない処理として説明する。

【0243】図44にセキュアコンテナをユーザデバイ スAから受領し、ユーザデバイスBにおいて個人認証処 理を実行して、正当なユーザにのみコンテンツ利用を可 能とした処理フローを示す。以下、フローの各ステップ について説明する。

【0244】ステップS751では、ユーザデバイスA とユーザデバイスB間で相互認証を実行し、認証成立を 条件 (S752でYes)として、ユーザデバイスA は、セキュアコンテナを抽出し(S753)、ユーザデ バイスBに送信する(S754)。なお、相互認証時に セッションキーが牛成され、以下のユーザデバイス間で のデータ転送け 必要に応じてセッションキーでの暗号 化処理が行なわれる。

【0245】ユーザデバイスBは受信したセキュアコン テナの検証を行なう (S755)、検証には、セキュア コンテナ自体の署名検証、コンテナ内の価格情報、販売 条件情報(UCP)等の個別データの署名検証処理を含 む。

【0246】コンテナ検証が成功すると(S756、Yes)、コンテンツ利用を要求するユーザは、サンプリン労情センエーザーDをユーザデバイスBに入力(S757)し、ユーザエクスBは、使用制勢情報(UCS)から個人競別症列者(IDC)リストを抽出し(S758)、ユーザエDに基づいて対応するIDC競別子を検索する(S759)、入力ユーザ「Dに対抗するIDC競別子が観出されない場合は、サービスプロバイグの認めたユーザでないこととなり、エラーとなり(S760でNo)、処理は統行されない。

【0247】個人識別証明書(IDC)リストに入力ユ ーザIDに対応するIDC識別子が検出された場合(S 760でYes)は、IDC識別子に基づいて個人識別 証明書 (IDC)を取得 (S761)する。個人識別証 明書(IDC)は、ユーザデバイスBに格納されている 場合は、ユーザデバイスBに格納されたIDCを用い、 ない場合は、個人識別認証局(IDA)、またはサービ スプロバイダから取り寄せる。取得した個人識別証明書 (TDC)からテンプレートを取り出して、自己の秘密 蝶で復号し、テンプレートとサンプリング情報との照合 を実行し(S762)、照合が成立しない場合(S76 3でNo)は、エラーとなり、その後の処理が続行され ない。具体的にはコンテンツの復号処理が実行されず、 コンテンツの利用が制限される。照合が成立した場合 (S763でYes)は、照合成立がユーザデバイスA に通知され、ユーザデバイスAはセキュアコンテナに格 納された暗号化コンテンツの復号に適用するコンテンツ 鍵をユーザデバイスBに送信する(S764)。ユーザ デバイスBでは、ユーザデバイスAから受信したコンテ ンツ鍵を使用して暗号化コンテンツの復号を行ないコン テンツを利用 (S765)する。

【0248】このように、個人識別経明書(IDC)の テンアレートを用いたユーザの個人類規模理を実行し、 展合成立により、正当ユーザであるととが確認された場 合たのみセキュアコンテナに格的されたコンテンツの利 用を可能とする構成により、セキュアコンテナがユーザ デバイス間で配信された後も、不当なユーザのコンテン ツ利用を防止することが可能となる。

【0249】次に、図45にコンテンツを配信する前に配信元において個人認証処理を実行して、正当なユーザにのみセキュアコンテナを配信する処理フローを示す。 DTF、フローの各ステップについて説明する。

【0250】ステップS771では、ユーザデバイスA とユーザデバイスB間で相互認証を実行する。相互認証 時にセッションキーが生成され、以下のサービスプロイ イダとユーザデバイス間でのデータ転送は、必要に応じ てセッションキーでの暗号代処理が行なれれる。 【0251】相互認証成立を条件(S772でYes) として、ユーザデバイスAは、セキュアコンテナを抽出 し(S773)、ユーザデバイスBは、サンツリング情 報とユーザIDをユーザデバイスに入力(S785) し、これらをユーザデバイスAに送信(S786)す

【0252】ユーザデバイスA、セキュアコンテナの価 格情報、販売条件情報(UCP)、または使用制御情報 (UCS) のいずれかから個人識別証明書(IDC)リ ストを抽出し(S774)、ユーザ I Dに基づいて対応 するIDC識別子を検索する(S775)。入力ユーザ IDに対応するIDC識別子が検出されない場合は、サ ービスプロバイダの認めたユーザでないと判定され、エ ラーとなり (S776でNo)、処理は続行されない。 【0253】個人識別証明書(IDC)リストに入力ユ ーザIDに対応するIDC識別子が検出された場合(S 776でYes)は、IDC識別子に基づいて個人識別 証明書 (IDC)を取得 (S777)する。個人識別証 明書(IDC)は、サービスプロバイダに格納されてい る場合は、サービスプロバイダに格納された I DCを用 い、ない場合は、個人識別認証局(IDA)から取り寄 せる。取得した個人識別証明書(IDC)からテンプレ ートを取り出して、自己の秘密鍵で復号し、テンプレー トとサンプリング情報との照合を実行し(S778)、 照合が成立しない場合 (S779でNo)は、エラーと かり、その後の処理が続行されない。具体的にはセキュ アコンテナおよびコンテンツ鍵の配信が実行されない。 昭合が成立した場合(S779でYes)は、正当なユ 一ザであると判定され、その後の処理が続行される。具 体的にはセキュアコンテナおよびコンテンツ鍵のユーザ デバイスBに対する配信が実行される。

【0254】ユーザデバイスAがセキュアコンテナをユーザデバイスBに送信すると、ユーザデバイスBは浸信したセキュアコンテナの物産を行なう(S781)、検証には、セキュアコンテナ自体の署名物産、コンテナウの福格情報、原送件情報(UP)等の週刊デークの署名物証処理を含む、コンテナ検証が成功すると(S782、Yes)、ユーザデバイスBにおいてセキュアコンテナウコンテンツ利用が可能となる。

【0.255】このように、ユーザデバイスA側で、個人 脚踏脚弾着(IDC)のテンアレートを用いたユーザの 個人機関処理を実行し、照合成とより、正当ユーザで あることが確認された場合にのみセキュアコンテナの配 信を実行する構成により、不当なユーザに対するコンテ ン学配を参加することが可能となる。

【0256】次に、図46にユーザデバイス間でのセキュアコンテナの転送処理を実行するユーザデバイス精成を中心としたプロック図を示す。図46を用いてセキュアコンテナの転送、コンテンツ使用制御情報 (UCS) 生成、格赦処理について説明する。

【0257】図46のサービスプロバイダ1810が、 セキュアコンテナの最初の流通 (一次配布)を行なう。 サービスプロバイダ1810は、コンテンツデータベー ス1812にコンテンツを格納し、さらに、ユーザ情報 データベース1813にユーザ情報を格納している。サ ービスプロバイダ1810は、制御部1811の制御の もとに暗号処理部1814において、セキュアコンテナ の転送処理に必要な転送先との相互認証処理、転送デー タに対する署名処理等を実行する。 暗号処理部1814 は、これら各暗号処理に必要となる鍵情報、さらに、先 に説明した公開鍵証明書発行局(CA)の公開鍵、公開 鍵証明書発行局 (CA) の発行した公開鍵証明書等を保 持したメモリを有している。また、データベース181 3にはサービス提供ユーザに関する個人識別証明書(I DC)を格納している。必要に応じてIDCを使用して 個人識別装置1816においてサンプリング情報との照 合処理による個人認証を実行する。

[0258] サービスプロバイグ1810は、ユーザデバイスA1820に対してセキュアコンテナを通信部1815を介して販送する。セキュアコンテナはたに説明したように、販売条件(UCP)、価格情報を含み、少なくといずれかに個人機別証明書(IDC)リストを含む。

【0259】また、図46に示すクリアリングセンタ1 840がコンテンツ流通に伴うコンテン利用料の決済 (電子マネー上のデータなど)処理を行なう。クリアリ ングセンタ1840は、通信部1845を介して行われ る決済用の受領ログ受信または発行ログ送信において各 デバイスと認証処理を実行し、また送受信データに対す る署名処理、署名検証処理を実行するための暗号処理部 1844を有し、また、ユーザ管理、ユーザ残高管理用 の各種のデータを格納したデータベース1842を有す る、暗号処理部1844には、各暗号処理に必要となる 鍵情報、公開鍵証明書発行局 (CA) の公開鍵、公開鍵 証明書発行局 (CA) の発行した公開鍵証明書等を保持 したメモリを有している。制御部1841は、データ送 受信、暗号処理部における暗号処理時のデータ転送等の 制御を行なう。また、データベース1842にはサービ ス提供ユーザに関する個人識別証明書(IDC)を格納 している。必要に応じてIDCを使用して個人識別装置 1846においてサンプリング情報との照合処理による 個人認証を実行する。

【0260】サービスプロバイダ1810は、ユーザデ バイスA1820に対してセキュアコンテナを通信離1 815を介して転送して、ユーザデバイスA1820が 通信部1827を介してこれを受信し、購入規則を実行 する。開入地理においては、記憶部1825に終析した 個人識別証明書(1DC)による個人認証を実行する。 なお、個人識別証明書(1DC)がない場合は、サービ スプロバイダ1810において組入認識処理を実行する。 もよい、ユーザデバイスA1820は、前側部1821 の側側のもと応替号処理部1822においてセキュアコ サテナの販売条件(UCP)等に基づいてコンテンツ使 用側駅情報(UCS)を生成して、これをフラッシュメ モリ等のメモリ1824に締結する、コンテンツ使用側 服情様(UCS)には前述したように販売条件(UC P)に検結した個人識別帰門得(IDC)リストを承能 したリストを合

【0261】ユーザデバイスA1820は、例えば電子マネー1828によるコンテンツ利用料金支払処理を行
で入。利用ログを暗号処理師1822において生成し
て、適信部1827をプレてサービスプロバイグ181
のに送信する。ユーザデバイスA1820が受信したと
なが高される。サービスプロバイグ181
のは、カービスプロバイグ181
のは、カービスプロバイグ181
のは、カービスプロバイグ181
に結論される。サービスプロバイグ181
には、カービスプロバイグ181
に構設が表した。コンテンツ酸をセッション確で暗号
化してユーザデバイスA1820に送信する。ユーザデ
バイスA1820は、暗号化をれたコンテンツ酸をセッション確で取号
、これをさらにユーザデバイスA18
20固有の保存鍵で暗号化してメモリ1824に結論する。

【0262】ユーザデバイスA1820は、データ再生 部1826でのコンテンツ再生等、コンテンツ利用に際 しては、メモリ1824に保存したコンテンツ酸を保存 健で使申して、彼与したコンテンツ酸を用いて配信部 825に結論されたセキュアコンテナ中のコンテンツを 後号処理してデータ再生部1826において再生する。 なお、セキュアコンテナ中のコンテンツの便号処理に膝 しては、その加ステップとして、メモリ1824に接続 されたコンテンツ使用制限情報(UCS)の再生残り回 数等の配定条件を平度し、条件がクリアされた場合には 程号が可能となる。

【0263】さらに、セキュアコンテナをユーザデバイ スA1820からユーザデバイスB1830に配信する 場合は、ユーザデバイスA1820は、メモリ1824 からコンテンツ使用制限情報(UCS)を読み出し、暗 号処理部1822内で保存鍵で復号化(暗号化されてい かい場合は復号処理は不要)し、UCSの「UCS世代 管理情報」、「UCS二次配信可能回数」を判定し、新 たな配信が可能と判定された場合には、ユーザデバイス B1830に対してセキュアコンテナを通信部1827 を介して転送して、ユーザデバイスB1830が通信部 1837を介してこれを受信し、購入処理を実行する。 【0264】なお、セキュアコンテナの配信時には前述 の個人認証処理が実行される。個人認証処理は、前述の 図45のフローを用いて説明したようにセキュアコンテ ナの配信元のユーザデバイスAの個人識別装置1829 で実行するか、あるいは図44のフローを用いて説明し たように配信先のユーザデバイスBの個人識別装置18 39のいずれかで実行する。また、その他のサービアロ バイダ、あるいは個人識別認証局(IDA)において実 行するようにしてもよい。

【0265】個人認証が成立すると、ユーザデバイスB 1830は、制御部1831の削御のもとに略号処理部 1832においてセキュアコンテナの販売条件(UC P)とユーザデバイスA1820のUCS情報等に基づ に、新たな「UCS世代等理情報」、「UCS工 信可能回数」を設定したコンテンツ使用制限情報(UC S-B)を生成して、これをフラッシュメモリ等のメモ リ1834に移動する。

[0266] との際に生成するUCS-Bは、ユーザデバイスA1820のコンテンツ利用原歴を継承にため となる。UCS-Bの「UCS世代管理情報」はUCS Aの「UCS世代管理情報」より1つ減じた回数として設定される。UCS-Bの「UCS上の近に公元信で第四数として設定される。UCS-Aの「UCS上次配信管施回数」より1つ減じた回数として設定する構成と、セキュアコンテナ内の「UCF上次配信可能回数」と同一回数を新たに設定する構成と、セキュアコンテナ

【0267】ユーザデバイスB1830は、電子マネー1838によるコンテンツ利用料金支払処理、すなわち利用アを管勢処理部1832において生成して、通信部1837を介してユーザデバイスA1820は、ユーザデバイスB1830が受信したセキュアコンテナは、ハードディスク等の記憶部1835に格納される。ユーザデバイスB1820は、ユーザデバイスB1830から設信された利用ログの検証をして、検索をでは、スモリ1824からコンテンツ酸を読み出し、これを存存態で使りした後、コンテンツのをセッション戦で晴号化してユーザデバイスB1830に送信する。ユーザデバイスB1830に送信する。ユーザデバイスB1830に送信する。ユーザデバイスB1830に送信する。ユーザデバイスB1830に送信する。ユーザデバイスB1830に送信する。ユーザディイスB1830に送信する。ユーザデバイスB1830に送信する。ユーザディスB1830に送信する。ユーザディスB1830に送信をよりまつませて使りし、これをさらにユーザディスB1830に送信を

格前する。
「0268」また、不正な改質により設定を超えた使用
を行なうと、同一セキュアコンテナに振っいて生成され
た受領の了数が、セキュアコンテナ中の販売条件(UC
りに合まれる「UC P世代管理情報」の設定を超える
こととなるため、クリアリングセンタ1840に送付さ
れた場合に無効と即定される。受領のブには、コンプ・ソコD等の情報ととは、、セキュアコンテナに記録され
た「UC P世代管理情報」の設定を超える受領のブを受信した
場合はこれを無効とする。なお、ユーザ間配信の少を受信しな
れない設定のかされたコンテンツに基づいて生成された
受領のフなこかにて、は、「C

【0269】ユーザデバイスB1830は、データ再生

部1836でのコンテンツ再生等、コンテンツ利用に際しては、メモリ1834に保存したコンテンツ酸を保存 能で使せりて、億号したコンテンツ酸を用いて砂壁を開作 復号処理してデーク再生部1836において再生する。 なお、セキュアコンテナ中のコンテンツの復号処理に際 しては、メモリ1834に総計されたコンテンツの別用可能状況が単定され、設定条件範囲内でコンテンツの利用可能状況が単定され、設定条件範囲内でコンテンツの利用、もなわれを得り可能となる。

【0270】セキュアコンテナを用いたコンテンツ配信では、サービスプロバイダとユーザデバイス間の一次配布、さらに複数のユーザデバイス間での二次配布(世代間配信または二次配信)において、個人説別能明書(IDC)によるユーザ語設が可能とかり、また、コンテンツ利用は、セキュアコンテナ中の販売条件(UCP)に含まれる「UCP世代音音解報」、「UCP上次配信の配数」によって制限された。また一次配布、二次配布(世代間配信または二次配合)に伴うコンテンツ利用料金回収もセキュアコンテナ中の価格情報、販売条件等に基づいて生成される受領ログに使って自動的に処理可能となるため、決済処理のための新たな小理が不要となる。

【0271】[7. 個人識別証明書(IDC)と公開鍵 証明書(PKC)とのリンク]次に、個人観別証明書 (IDC)と公開鍵証明書(PKC)とを関連付ける構成、すなわちリンク構成について説明する。

【0272】観人線別駆印簿 (IDC)と公開園監明書 (PKC)とは附述付けて管理することが、様々な場面 において有効となる。例えば、個人線別証明書(ID C)と、該個人線別証明書の格納テンプレートの時号化 に適用した公開館の公開線証明書とと関述付けるリンク を構成したり、特定のサービスプロバイブ等、データ通 信先との接続処理の際の、個人認証、相互設証または暗 号処理データ通を実行する際に適用する個人部門書 書と公開鍵証明書との組合わせについてのリンクを構成 することで、一方の証明書に基づいて他方の証明書を特 守することが同能となる。

【0273】個人義別証明書(IDC)と公開線証明書 (PKC)とのリンクは1対1のリンク、すなわち1つ の個人議別証明書(IDC)と、1つの公開線証明書 (PKC)とをリンクさせる態様の他に、1対多、多対

(PKC)とをリンクーせるDeRの70Eに、17カラ、クラ 1、多対多のリンク階級がある。PKCと IDCの対応 が1対1とは、個人識別証明書 (IDC) によって識別さ れる唯一の個人に唯一の公問處証明書 (PKC) が対応 する場合で、例えば使用デバイスと、そのデバイスを使 用する個人が1対1に対応する場合である。

【0274】PKCとIDCの対応が1対N(Nは2以上)とは、複数の個人識別証明書(IDC)によって識別される複数の個人と公開鍵証明書が非対応。すなわ

ち、デバイスを複数人で共有する場合等である。PKC と1DCの対応が研対1 (Mは2以上)とは、個人識別 部明書(1DC)によって識別される唯一の個人が使用 する、または使用できる公開健証明書が複数ある場合で ある。PKCと1DCの対応が成対N (M、Nは2以 上)とは、複数の組入が提即等(1DC)によって識 別される複数の個人が使用する、または使用できる公開 健証明書が複数あり、かつ、デバイスを共有している場 今である。

[0275]また、個人機別能明書(IDC)と公開鍵 証明書(PKC)とのリンク趣様には、リンク方向、す なわらいずれか一方の延明書から他方の延明書を導ぐこ とのみが可能な一方向リンク(または片方向リンク、有 方向リンク)と、いずの延明書からでも他方の証明書 を導くことが可能な次方向リンクとがある。

[0276] 図47、48に1対1、1対多、多対1、 多対多の個人線別館明書(IDC)と公開鍵証明書(P のリンク階線のそれぞれについて示す、いずれ の場合も個人線別証明書(IDC)は、個人線別程配局 (IDA)によって発行され個人線別程配局(IDA) の場を分析加された証明書であり、公開鍵証明書(PK

の署名が付加された証明書であり、公開鍵証明書(PKC)は認証局(CA)によって発行され、認証局(CA)の署名が付加されている。

【0277】リンクの実現方法としては、いずれの場合 においても、以下に示す各種の実現方法がある。 のPKC識別番号をIDCに埋め込む。

(IDCからPKCへの1方向リンク)

②IDC識別番号をPKCに埋め込む。 (PKCからIDCへの1方向リンク)

るリンク構造体IDをIDC、PKCに埋め込む。リンク構造体IDC、PKCに埋め込む。リンク構造体IDによって識別され、リンク関係のIDC識別番号を持つ。

(IDC、PKCの双方向リンク) ② PKC識別番号とIDC識別番号の組を証明書外に

記録する。 (IDCからPKCへの1方向リンク)

© PKC識別番号とIDC識別番号の組を証明書外に 記録する。

(PKCからIDCへの1方向リンク)

⑤ PKC識別番号とIDC識別番号の組を証明書外に 記録する。

(IDC、PKCの双方向リンク)

∅ⅠDC内にPKCを格納する。

(IDCからPKCへの1方向リンク) ®PKC内にIDCを格納する。

(PKCからIDCへの1方向リンク)

⑤各証明書内にリンク情報問い合わせ番号、問い合わせ情報を格納する。

(PKC、IDCのいずれか1方向、または双方向リンク)

【0278】 上述のように、リンク情報の格納態様とし ては、**①**、**②**に示すように、個人識別証明書(IDC) または公開鍵証明書 (PKC) 自身の内部に、リンク証 明書の識別番号を格納(埋め込む)する方法、③に示す ように、リンク関係にある各証明書の識別番号の対応を 示すリンク構造体を生成してそのリンク構造体の識別子 (ID)を関連付けた個人識別証明書(IDC)または 公開錦証明書(PKC)に記録する方法、すなわち、リ ンク識別データとしてのリンク構造体識別子と、リンク を構成する公開鍵証明書識別子と、個人識別証明書識別 子とをデータとして格納する構成、さらに、④、⑤、⑥ に示すように、それぞれの証明書とは、異なる外部、例 えばネットワーク上に配置したリンク情報管理センター 等の機関において、個人識別証明書(IDC)と公開鍵 証明書 (PKC) とのリンク情報を集積して管理し、必 要に応じてリンク情報を抽出可能にする構成等がある。 各リンク態様の具体的構成について、説明する。

明する図を示す。 【0280】図49(a)に示すように、個人識別証明 書(IDC)には、暗号化されたテンプレート、および そのテンプレート暗号化に適用した公開鍵に対応する公 開鍵証明書 (PKC) が格納される。なお、テンプレー ト暗号化に適用する公開鍵は、前述のように、ユーザま たはユーザデバイスの公開鍵、サービスプロバイダ(S P) の公開鍵、または、個人識別認証局 (IDA) の公 開鍵のいずれかであり、 格納される公開健証明書 (PK C) は、そのテンプレート暗号化に適用した公開鍵の公 開鍵証明書 (PKC) である。このようなリンク構成を 採用することにより、個人識別証明書(IDC)と、テ ンプレート (Template) を暗号化した公開鍵の公開鍵証 明書(PKC)が強く結びつき、2種類の証明書が不可 分になる。ただし、このリンク構成を採用する場合は、 IDC有効期限年月日<=PKC有効期限年月日として 設定する。すなわち、IDCに格納されるPKCはID Cの有効期限において常に有効である設定とすることが 好ましい。

【0281】(PKC内にIDCを格納)また、テンプ レートを暗号化した公開鍵に対応して生成された公開鍵 証明書(PKC)の内部に、公開鍵証明書(PKC)の リンク個人識別証明書(IDC)を格納した構成例を図 49 (b) に示す。

【0282】図49(b)に示すように、公開鍵証明書 (PKC)には、その公開鍵証明書 (PKC) に対応す る公開鍵を適用して暗号化されたテンプレート情報を持 つ個人識別証明書(IDC)が格納される。なお、テン プレート暗号化に適用する公開鍵は、前述のように、ユ ーザまたはユーザデバイスの公開鍵、サービスプロバイ ダ (SP) の公開鍵、または、個人識別認証局 (ID A) の公開鍵のいずれかであり、個人識別証明書(ID C)を格納した公開鍵証明書 (PKC)は、そのテンプ レート暗号化に適用した公開鍵の公開鍵証明書(PK C)である。このようなリンク構成を採用することによ り、個人識別証明書 (IDC)と、テンプレート (Temp late) を暗号化した公開鍵の公開鍵証明書 (PKC)が 強く結びつき、2種類の証明書が不可分になる。なお、 個人識別証明書 (IDC) 自体は独立に存在する。ま た、このリンク構成を採用する場合は、PKC有効期限 年月日<=IDC有効期限年月日として設定する。すな わち、PKCに格納されるIDCはPKCの有効期限に おいて常に有効である設定とすることが好ましい。 【0283】(リンク証明書の識別子を証明書に格納) 次にリンクする証明書の識別子、例えば各証明書に対応 して設定された固有の総別番号を被リンク証明書内のデ

ータとして格納する態様について説明する。 【0284】図50(a)に公開鍵証明書(PKC)の 識別番号を個人識別証明書(IDC)に格納する構成 例、図50(b)に個人識別証明書(IDC)の識別番 号を公開鍵証明書(PKC)に格納する構成例を示す。 【0285】図50 (a) に示す公開鍵証明書 (PK C)の識別番号を個人識別証明書(IDC)に格納する 場合の公開鏢証明書(PKC)は、前述の例と同様、個 人識別証明書(IDC)に格納されたテンプレートの暗 号化に適用した公開鍵に対応する公開鍵証明書(PK C) である。この場合、個人識別証明書 (IDC) の発 行以前に公開鍵証明書 (PKC) が発行済みであること が条件となる。また、有効期限の切れた公開鍵証明書 (PKC) のリンク情報を格納しても無意味であるの で、IDC有効期限年月日<=PKC有効期限年月日と して設定された関係であることが好ましい。この構成 は、PKCをIDC内部に格納する必要がない場合、P KCをIDCに伴って配布することが好ましくない場合 等に利用される。

【02名6】また、 2050 (b) に示す個人規則証明書 (IDC) の識別部号を公開鍵証明書(PKC) に格納 する場合は、個人裁別証明書(IDC) に格納されたテンプレートの暗号化に適用した公開線に対応する公開線 証明書(PKC) のみならが、個人規則証明書(IDC) に何らかの別速を持つ公開線証明書(PKC) の業 別子を格納することが可能である。1つの個人識別証明 ま(IDC) と複数の個人規則理門書(IDC) を関係 づ付るとが可能である。IDCの有効規製を月日とP KCの有効期限年月日の大小関係は、それぞれの証明書 の有効性に影響を受けない、ただし、IDCのテンプレ ートを暗号化するために使用した公開鍵の証明書だけ は、その有効期限がIDC<=PKCでなくてはならない。

【0287】この構成の使用例としては、個人総別証明 書(IDC)を使って機器のアクセスに対して個人認証 を行った後、サービス毎に公開鍵ペアが必要となる場 合、複数のリンク公開鍵証明書(PKC)を利用する場 合がある。

【0288】(PKC、IDCの超情報を別管理)次 に、個人議別証明書(IDC)と公開鍵証明書(PK C)との超情報(リンク情報)をIDC、PKCとは別 のリンク管理用データとして保持し、IDC、PKC内 には、リンク管理用データでアクセス可能な情報を格約 した形態について説明する。

【0289】図51、図52にリンク管理用データを用いた管理構成例を示す。図51(a)は、個人総別監理所等 (PKC)との問題手(書 (1DC)との問題手(書 (PKC)との問題手(書 号)と、それぞれの有効期限を格納した私情報(ソンク情報)を関係データとして保持した構成である。本構成の特徴は、各世別書の登録・発行タイミングを独立とすることができること。証期書限係の記録を必要が場所でと此ん事理することで他に影響を与ることがいたとながある。関係データの有効期限は、リンク関係のある各担明書の有効期限中、裁と拠い期限内に設定することがおよい、一つの11日で全費のサービスにおけるでは、対策上い、一つの11日で全費のサービスにおけるで表し、各サービス毎に異なる公開課ペアを使用する必要がある場合等のリンク管理に有効な形態である。

【0290】図51 (b) は、個人識別証明書 (ID C)と公開鍵証明書(PKC)との識別子(番号)と、 それぞれの有効期限を格納した組情報(リンク情報)を 関係データとして保持するとともに、組情報を識別する ための識別子としての組情報シリアル番号を各証明書に 格納した構成である。組情報のシリアル番号は、組情報 の管理主体が割り当てる組情報固有の識別データであ る。リンク関係を持つPKC、IDCの発行に際して は、粗情報のシリアル番号データを内部データとして格 納する。本構成の特徴は、組情報データの関連情報の追 加・変更・削除操作が可能であり、これらの操作が証明 書自体に影響を与えないことである。本構成は、例え ば、サービスプロバイダにおいてIDCとPKC、およ びサービス関連情報を管理する要請の下、サービス提供 対象のIDC、PKC情報を組情報を用いて管理する形 態において有効な構成である。

【0291】図52(c)は、個人識別証明書(IDC)と公開鍵証明書(PKC)に、組情報を識別するための識別子としての組情報シリアル番号を格納し、この

組情報を一次情報として定職し、さらに、関連情報を二 次情報として、一次情報からアクセス可能な構成とした ものである。必要に応じて二次情報が毎~一次情報に対する るアクセスも可能な構成とする。一次情報に関連する二 次情報は、複数、分散して管理することが可能であ かりリアル番号はPKC、IDCの必要な証明器に保存する るよう登録発行性報を行う、関連情報の追加・変更・削 除続個へ採明書自住に影響をすえない。

【0292】図52(d)は、個人裁別証明書(1DC)と公開証明書(PRC)との開発で、各等)を格した組情報(リンク情報)を関係データとして保持するとともに、この組情報と一次情報として、一次情報からアクセスで、即途情報を二次情報として、一次情報からアクセスで、一次では一次では一次である。必要に応じて二次情報から一次情報とける・アクセスも可能で構成とする。

[0293] 関連情報を複数の場所に分散して管理する 場合は、一次情報に二次情報説別データとインデックス 情報を収めておることで、情報の管理選用が実施にでき る。 限以は様々なサービスプロバイグ (SP) が一次情 報、または二次情報いずけかの管理法株となり、を は、それぞれの管理情報を顕多情報として、サービス提 供対象となるユーザの個、規則証明書 (IDC) と公開 継知報書 (PKC) のアクセスが可能となる。

[0205] [8. 個人振妙能明書(IDC)による認 証と公開施証明書(PKC)に基づくコンテンツ利用処 理] 次に、音楽データ、画像データ等のコンテンツをサー ビスプロバイダが受信(グウンロード)する処理につい て、具体的に説明する。

【0296】これまでの説明から明らかなように、個人 識別証明書による個人機能のかめには、サンプリング情 報とテンプレートの比較照合を実行し、その結果を出力 するシステムが必要となる。ここでは、ユーザの使用す るコンテンツ再生機器としてのユーザデバイスにサンプ リング情報とテンプレートの比較照合処理を実行する機 精を備え、照合結果に応じてサービスプロバイダに対す るネットワークを介したコンテンツのがウンロード処理。あるいはサービスプロイタに対するエーザ登録が、現、表妙処理、ユーザ登録が高処理、さらに個人説明配配局(IDA)に対する個人識別証明書(IDC)の発行のいて説明する。

【0297】図53に個人認証を実行し、かつコンテン ツ再在900k2・サデバイスの構成を示す。ユーザデバ 大2500k2・エンテンツ再生機都501、コンテン ツデータ蓄積部502、個人識別装置503、ネットワ ーク接接部504、公開機能等処理505、遊択機能 報506、入出力機能部507を有する。

【0298】コンテンツ再生機構部501は、コンテン ツデータ蓄積部にあるデータを読み出し、再生する機能 をもつ。コンテンツデータ蓄積部502は、コンテンツ データをネットワークを通じてダウンロードし、蓄える 機能をもつ。個人識別装置503は、利用者から個人を 締別するために必要な情報としてのサンプリング情報を 入力し、デジタルデータに変換する機能と、変換したデ ジタルデータと、既登録デジタルデータであるテンプレ ートとの比較昭会を実行する機能をもつ。ネットワーク 接続部504は、ユーザデバイスとネットワークを接続 する機能をもつ。公開鍵暗号処理部505は、指定され たデータに対して署名をつける機能と、指定された暗号 データを復号する機能と、指定されたデータを暗号化す る機能と、公開鍵と秘密機のペアを作成する機能と、任 意の公開鍵証明書とあるデータのリンクを作る機能をも つ。公開鍵暗号処理部505はSAM (Secure Applica tion Module)として構成されている。選択機能部50 6は、再生時にデータを選択する機能と、ネットワーク に接続する時、接続先を選択する機能と、ダウンロード 時にコンテンツのタイトルを選択する機能をもつ。入出 力機能部507は、ユーザインターフェースを実現す る。表示デバイスや入力デバイスをコントロールし、指 定された情報を表示したり、利用者から入力された情報 を処理可能なデータに変換する。

「0299」こで、ユーザデバイス500の公開鏡睛 号処理能505には、公開節証明書 (PKC)、個人演 類型研書 (1D0 が格替されており、これらは相互に リングされたデータ形式、すなわち、いずれかの証明書 から他方の証明書を特定することが可能なデータをする イ協成である。具体的なリング形態については、前述の 「個人識別証明書 (1DC)と公開施証明書 (PKC) をのリンク1の即任多解された、ユーザは、父子 等号処理語505に格特された個人態が証明書 (1DC) にり、により、個人認証を実行し、サービングの取り引きにおいて活開証明書 (TPC) の取り引きにおいて公開施証明書 (PKC) を使用す

【0300】(コンテンツダウンロード処理)上述の構成を持つユーザデバイスにおいて、サンプリング情報と

テンプレートの比較照合処理の結果に基づいて、サービスプロバイダから音楽データ、画像データ等のコンテンツのヴタンロードもおよび再たを行なう処理について説明する。図54にコンテンツグウンロード処理におけるデータの流れを説明する図を示し、詳細処理フローを図5、図56、図57に示す。以下、これらの図を参照して処理を説明する。なお、以下の説明では、図54の番号を(n)、図55~57のステップ番号(Snnn)として示す。

[0301]ます、(1) デバイスを使うために、利用 者は個人の指紋情報等のサンプリングデータをデバイス に入力する(S301)。(2)個人施財経証は、入力 されたサンプリングデータと、既に結構している個人織 別証明書(IDC)内のテンプレートを比較するため に、SAMに対して個人維別証明書(IDC)を要求す る(S302)。

[0302]次に、(3)リンク情報を使い、個人協別証明書(1DC)を検索し、IDCまたは1DCから抽したデンプレートを個人競別装置に逃す(S303~S305)。(4)個人機別装置は、サンプリングデータとデンプレートの照合処理(S306)を実行し、原の成と判院し、個人認証成立と認められる利用者であると判断した場合、利用者とネットワーク接続部に対して個人認証成立を操作として、ネットワーク接続部はネットワーク接続のための準備を行う(S309)。

【0303】(5)利用指は入出力機能部が緩失するインターフェースを利用して、再生したいデータを指示・ 提作する(S310,S311)、6) 選択領域 は、インターフェースを通して受け付けた指示を変換 し、ネットワーク接続部へ列制制指示を生成(S31 1,S312)し、制御指示をネットワーク接続部へ波 す(S313)

【9304】次に、(7) ネットワーク接続部は、必要なコンテンツデータの取り割きにおいて必定となる公開証明書(PKC) と公開継申号処理部に要求する(S314~S316)。(8)公開鍵申号処理部は、要求された公開機証明書(PKC)をネットワーク接続部に渡す(S317)、なお、必要に応じて、公開機能中、理部は「DCとPKCのリンクをたどり必要なPKCを探して、見つけたPKCをネットワーク接続部に渡す処理部は「DCとPKCのリンクをたどり必要なPKCを探して、見つけたPKCをネットワーク接続部に渡す処理を学でする。

(0305)次に、(9) キットワーク接続部は、ローンルキットワーやインターキットを介して、ユンテンツデータ提供サーバにアウセスする(5318)。デバイスとサーバとの間で公開服証明書ペースの相互認証を確保する(S319)。図54に示す(9-1)~(9-8)は、サービス利用に関して、インタラティブに利用者とサーバが構設変換を行る変数がある場合の処理

で、必要な回数値り返す(S320、S321)、コンテンソ提供サーバからのデータが(9-1)~(9-4)を介して利用者に送信され、ユーザからの活信データが(9-5)でコンテンツ提供サーバーに済れる。このデータ送電信にいては、必要に合ったセッションキーによる暗号化処理、それぞれの秘密能による署名検理、公開能による署名検証処理等のデータ検証処理を行ることが好ました。

【0306】一連のデータのやり取りが終了すると、 (10) ネットワーク接続部は、コンテンツ提供サーバ から必要なコンテンツデータをダウンロードする(S3 22)、次に (11) ネットワーク接続部は、ダウン

から必要なコンテンツテーグをテワンロードする (S3 22)。次に、(11) ネットワーク接続部は、ゲウン ロードしたコンテンツデータをコンテンツデータ蓄積部 に渡しコンテンツデータを保存し、(S323) セッシ ョンを終了する(S324)。

[0307]次に、(12)データ再生が利用者から要求されていた場合は、コンデンツデータをコンデンツ再生機構都に溶す(S325でYes)。(13)利用は、コンテンツ再生機構都でコンテンツの再生を実行(S326)し、入出力機能部を介して利用する。

[0308] 比上が、コンテンツのケウンロード、再生 処理の流れである。ただし、上途した処理は、コンテン ツのケウンロード時に公開趣証明書 (PKC)、 個人親 別証明書 (IDC) の利用を行ない、かつその2つの乱で 明書から、例55-57の処理プローには、証明書かない場合 合、図55-57の処理プローには、証明書かない場合 合、必要としない場合の処理についても示している。こ れるの地類について部明する。

【0309】図56のステップS328~S332の処 理は、ユーザデバイス内に対応する個人識別証明書(I DC) が検出されない場合の処理である。この場合、ユ ーザデバイスは、入出力機能部を介してIDCが見つか らない旨のメッセージを表示し(S328)、IDCの 発行要求を実行するか否かをユーザに判断させ(S32 9)、ユーザからの入力により発行要求を行なわないと された場合は、ダウンロード失敗を利用者に通知する (S332)。一方、利用者からの入力により IDC発 行要求を行なうとの意思表示がなされた場合は、コンテ ンツのダウンロード処理を終了し、IDC発行要求処理 に移行することを入出力機能部を介して通知する(S3 30)。その後、IDCの発行処理を実行する(S33 1)。この処理の詳細は、前述の[テンプレート、個人 識別証明書 (IDC) の登録、変更処理] の欄を参照さ れたい。

[0310] 図57のステップS333以下は、公開離配押書(PKC) がユーザデバイスに保存されていない 場合の処理を示している、公開鍵即第(PKC) を外部開設である認証局(CA) から取得して受信することを證む場合(S333)、既に登録済みの公開鍵部刊書(PKC) の有筆を判定(S334)し、ある場合は、 その公開鍵証明書(PKC)を認証局(CA)から取得 してユーザデバイスに格納する(S335)。

[031] 聖統済の公、開頭証明書(PKC)が無い場合は、新規発行処理となり、公開頭、秘密節の機へ子生成して、公開競工物を任め、今所開頭である RA (登録局)に対して新規利行要求を行なう(S336)、新規に公開証明書(PKC)が発行された場合は、個人認知限明書(1DC)とのリンク情報を上ての組情報を生成して、公開証明書を指析する(S338)、たび、開送したうにリンク情報の展析形態には、様々な形態があるので、各証明書内部にリンクデクを格的している証明書情報になれば、必ずしも組情報を生成して保守者必要組必要をきれば、必ずしも組情報を生成して保守者必要組必要をきれない。

[0312] S339以下は、新規の公開鍵証明書(PKC)の発行が拒否された場合の処理であり、この場合、ユーザデバイスは、入出力機能部を介してダウンロード失敗を通知して処理を終了する。

[0313] (ユーザ登線、排消、サービス契約処理) 次に、コンテンツの機能、商品販売、決済処理等の機な なサービスを提供するサービスプロバイダに対しての、 ユーザ登線、ユーザ登線排消、サービス契約処理等を図 53に示すユーザデバス、すなわちテンプレートサンプリング情報との比較照合処理を実行する個人裁別接 置を有する相域での照合処理に基づいて実行する情域に 河、サービス契約処理におけるデータの流れを割切する 消、サービス契約処理におけるデータの流れを割切する。 なお、以下の説明では、図58のエーザスを が、サービス契約処理になり、図60 図61 に示す、以下、これらの図を参照して処理を説明する。な お、以下の説明では、図58の番号を(n)、図59~ 61のステップ番号(Snnn)として示す。

【0314】まず、(1) デバイスを使うために、利用 名は温んの指数情報等のサンプリングデータをデバイス に入力する(S401)、(2) 個人説別禁意証は、入力 されたサンプリングデータと、既に格納している個人談 別証明器(IDC)内のテンプレートを比較するため に、SAMに対して個人識別証明器(IDC)を要求す る(S402)。

【0315】次に、(3)リンク情報を使い、個人識別 整門書(1DC)を検索し、口の生なは1DCから抽 出したテンプレートを個人識別接面にます(5403~ S405)、(4)個人識別接面にます(5403~ S405)、(4)個人識別接面にます。(5406)を実行し、照 合成立と判定し、個人認定成立と認められる利用等であ ると判断した場合、利用者とネットワーク接続部に対し の個人認定成立を操作として、ネットワーク接続部に対 ットワーク接続のための帰備を行う(5409)。 (0316](5)利用者は入出力機能部が提供するイ ンターフェースを利用して、処理に対応したデータ入 、すなわちユーザ量数されば、希望登録サイト、ユ ー 寸登録終清であれば、抹海を希望するサイト、契約処理であれば契約を希望するサイト等のデータ入力を実行する(S410)。(6)選択機能解は、インターフェースを通して受け付けた指示を交換し、ネットワーク接続部への削削指示を生成し、制御指示をネットワーク接続部への削削指示を生成と11)。

歌記でなり、いました。 (0317)次に、(7)ネットワーク接続部は、必要 なコンテンツデークの取り引きにおいて必要となる公野 能証明書(PKC)を公開施等号処理部は、要求された公開 雑証明書(PKC)をネットワーク接続部に流す(S4 13~8415)、なお、必要に応じて、公開施ではり、 理部は1DCとPKCのリンクをたどり必要なPKCを 振して、見つけたPKCをネットワーク接続部に流す (思して、見つけたPKCをネットワーク接続部に流す)、 理要実行する。

【0318】次に、(9)ネットワーク接続部は、ロー カルネットワークやインターネットを介して、サービス 脊錘サーバまたはユーザ登録サーバにアクセスする(S 416)。デバイスとサーバとの間で公開鍵証明書べー スの相互認証を行い、セッション鍵を共有するなどし て、秘匿通信路を確保する(S417)。図58に示す (9-1)~(9-8)は、サービス利用に関して、イ ンタラクティブに利用者とサーバが情報交換を行う必要 がある場合の処理で、必要な回数繰り返す(S418, S419)。サービス登録サーバまたはユーザ登録サー バからのデータが $(9-1) \sim (9-4)$ を介して利用 者に送信され、ユーザからの送信データが(9-5)~ (9-8) でサービス登録サーバまたはユーザ登録サー バに流れる。このデータ送受信においては、必要に応じ てセッションキーによる暗号化処理、それぞれの秘密鍵 による署名処理、公開鍵による署名検証処理等のデータ 検証処理を行なうことが好ましい。

【0319】一連のデータのやり取りが終了すると、 (10) ネットワーク接続部は、サービス登録サーバま たはユーザ登録サーバから必要なデータをダウンロード する (S420)。次に、(11)ネットワーク接続部 は、処理 (ユーザ登録、ユーザ登録抹消、契約処理等) が成功した場合に、公開鍵暗号処理部に処理成功を通知 する。さらに、必要であれば、個人識別証明書(ID C)と公開鍵証明書 (PKC)とのリンク情報(組情 報) に必要な情報を追加する (S422,423). 前 述したようにリンク情報の保有形態には、様々な形態が あるので、各証明書内部にリンクデータを格納している 証明書構成であれば、必ずしも組情報を生成して保存す る処理は必要とされない。(12)これらの処理が終了 すると、処理結果を入出力機能部を介して表示して処理 を終了する (S424, S425)。 【0320】以上が、ユーザ登録、ユーザ登録抹消、サ

103201以上が、ユーリ亜球、ユーリ亜球が付け、 ービス契約等、サービスプロバイグとの対応において、 個人織別証明書(IDC)を適用して個人認証処理を実 【0321】図60のステップS426~S430の処 理は、ユーザデバイス内に対応する個人識別証明書(Ⅰ DC) が検出されない場合の処理である。この場合、ユ ーザデバイスは、入出力機能部を介して I D C が見つか らない旨のメッセージを表示し(S426)、IDCの 発行要求を実行するか否かをユーザに判断させ (S42) 7)、ユーザからの入力により発行要求を行なわないと された場合は、処理失敗を利用者に通知する(S43) 0)。一方、利用者からの入力により I DC発行要求を 行なうとの意思表示がなされた場合は、コンテンツのダ ウンロード処理を終了し、IDC発行要求処理に移行す ることを入出力機能部を介して通知する(S428)。 その後、IDCの発行処理を実行する(S429)。こ の処理の詳細は、前述の [テンプレート、個人識別証明 書(IDC)の登録、変更処理]の欄を参照されたい。 【0322】図61のステップS431以下は、公開鍵 証明書(PKC)がユーザデバイスに保存されていない 場合の処理を示している。公開鍵証明書(PKC)を外 部機関である認証局 (CA) から取得して受信すること を望む場合(S431)、既に登録済みの公開鍵証明書 (PKC) の有無を判定 (S432) し、ある場合は、 その公開鍵証明書 (PKC)を認証局 (CA)から取得 してユーザデバイスに格納する(S433)。

[0323] 登録済みの公開鏡証明書 (PKC) が無い場合は、新規発行処理となり、公開頭、砂密額の機不り生成して、必能が取りました。 (PKC) の発行観測である RA (登録局) に対して新規単行要求を行むう(S434)、新規に公開鍵証明書(PKC) が発行された場合は、個人認別提明書(IDC) とのリンク情報をして、公開庭記明書を結婚する(S436)。 たびし、前途したようにリンク情等の保布形態には、様々な形態があるので、各証明書内部にリンクデタを結构している証明書指版であれば、必ずしも超情報を半申して保存する処理は必要とされない。

[0324] ステップS437、S438は、ユーザ登録は、ユーザ登録はは、サービス契約等の各種処理が担否された場合の処理であり、この場合、ユーザデバイスは、入出力機能部を介して処理失敗を選出して処理を終する。また、ステップS439、S440は、対し機能証明書(PKC)の発行が拒否された場合の処理であり、この場合、ユーザデバイスは、入出力機能部を介して処理失敗を選出して処理を終すする。

【0325】(デバイスに格納する個人識別証明書(I

者は風人の指数情等のサンフリングデータをデバイス に入力する(S501)。(2)風人競別機器は、入力 されたサンプリングデータと、既に統約している個人職 随期報(IDC)内のデンプレートを比較するため に、SAMに対して個人機別施明書(IDC)を要求す る(S502)。なお、ここでは、ユーザデバイスに発 (ア活みの個人機部原明書(IDC)が「個存在し、さら に新たなテンプレートを格納した個人競別施明書(ID C)の発行を要求する処理を行なうものとする。デバイ スに個人機能回路(IDC)が全く存在しない場合 は、n=0とした処理となる。

【03271ユーザデバイスは、(3)格納済みの配の 他人 総別原理書(1DC)を、原次検索し、IDCな には IDCから抽出したテンプレートを個人観別接置に 落す(5503~5505)。(4)個人縦別接電は、 サンプリングデータとテンプレートの照色理型(50506)を実行し、照合成立と判定し、個人認証成立と認められる利用者であると判断した場合、利用者に対して個人に ここでの処理は、新たなテンプレートを持つ個人線 別能明載(1DC)の発行を要求するものであり、サンプリングデータと 教する国人総理理解理 (IDC)の発行と要求するものであり、サンプリングデータと 教する国人総理理解 (IDC)の発行と要求するものであり、サンプリングデータと 教育を目入機理理解 (IDC)の発行と要求するものであり、サンプリングデータと 教育を目入機理理解 (IDC)の形式を対していました。

[0328] ユーザデバイス内にサンアリング情報と一 数するテンアレートを持っ個人場別運明書(IDC) が 報出されない場合。ユーザデバイスは、入出力機能部 介して1DCが見つからない旨のメッセージを表示(S 509) し、1DCの発行要求を実行するか否かをユー ザに判断させ(5510)、ユーザからのスフルより発 行要変を行な力ないとされた場合は、処理級すを利用名 に割加する(S512) ー方、利用名からの入力に り1DC発行要求を行なうとの意思表示がなされた場合 は、1DC発行要求地理と終行することを入出力機能部 を入して当知する(S511)

【0329】図64に示すステップ8513以下の処理 は、個人識別証明書(1DC)の発行処理において使用 する公開鍵証明書(PKC)の発行処理フローである。 【0330】ステップ8513では、個人識別証明書 (IDC) の発行処理に公開議証明書 (PKC) が必要 か否かを判定し、必要である場合いは、ステァプS51 イで、ユーザデバスの公開開館号処理部に締結された IDC、PKCまたはリンク(組)情報から公開整証明書 (PKC) の施別番号を取得する。公開鍵証明書(PKC) が存在上水場合(S516でYes)は、(9) 公開館証明書(PKC) を公開録書号規範に渡し(S 516)、IDRA (個人級別証明書(IDC)を発行する登録局)への接続準備を開ま(IDC)の発行に必要な情報を入力する(S

[0331]公開鍵証明書(PKC)を分格機関である 認証局(CA)から取得して受信することを強む場合 (S520)、既に登録済みの公開鍵証明書(PKC) の有無を判定(S521)し、ある場合は、その公開鍵 証明書(PKC)を認証局(CA)から取得してユーデ デバイスに維持する(S522)。

【0332】登録済みの公開健証明書(PKC)が無い場合は、新規発行処理とり、公開鍵、秘密能の機ペアを生成(図62(5))して、公開鍵と証明書(PKC)が長いの条行機関であるRA(登録局)に対して新規総行要求(図62(8))された公開健証明書(PKC)が発行(図62(8))された場合(S524でYes)は、個人機則証明書(IDC)とのリンク情報としての経情報を生成して、公開継証明書を格納する(S525)。ただし、前述したようにリンク情報として、公開継証明書を格納する(S525)。ただし、前述したようにリンク情報として、公開継記明書を格納する(S525)。ただし、前述したようにリンク情報としての経情報と生成して、公開継記明書を格納する(S525)。ただし、前述したようにリンク情報としての経情報を生成して、保証であれば、必ずしも組情報を生成して保存する処理は必要とされない。

【0333】図65に示す処理は、IDRA(個人識別 証明書(IDC)の発行登録受付をする登録局)との接 続により、個人識別証明書(IDC)の発行を行なう処 理である。

[0334] (10)ユーザデバイスの公開師時号理 部は、ネットワー共統語が公開証明書とリンタする 個人識別証明書(IDC)を獲得するために、IDRA のアドレスとサンアリングデータ(あるいは利用者名) を診す、個人類配明書(IDC)条行に必要とす 名か。IDCを検索するため使用するオライン等後を 登録した情報(各種個人情報)と照合するための情報 (サンプリングデータ、PIN、氏名をど)が別に必要さ もび回りにないたりであるとないのである。 は同時にネットワーク接触等、後ず・

[0335] (11)ユーザデバイスのネットワーク接 統額は、ローカルネットワークやインターネットを介し て、IDRAにアクセスする(S526)・デバイスと IDRAとの間で公開機能明常ベースの相互認証を行 い、セッション機を共有するなどして、祝邁通路報を行 保する(S527)・ユーザデバイスは、必要定情報 (サンプリングテーク、PN、氏名、住所、電話番号と と)も IDRAに対して送信する。図62の(11) – 1-8は、ユーザと IDRA間でのインクラクティブな 通復規度を示す。(11) – 1~4は IDRAがユーザ にデータ 差送 846会・(11) – 5~8はユーザリア RAへデークを送る場合を示す。このデーク送受信においては、必要に応じてセンションキーによる暗号化型 埋、 それぞれつ税倍機による署名規理、公開機による署 名検証を関等のデーク検証と規模を行なうととが好まし い。発行される組入課別証明書(IDC)がユーザデバ イスの公開機で暗号化したアンプレートを格納する場合 には、ユーザデバイスから IDRAに対して公開機(公 開練評細算、多様付する。

[0336] 一連のデータのやり取りが終すると、ネットワーク接続部は、必要なデータ、IDC発行要求の 結果をゲンロードする(5530)。(12) IDR Aは、ユーザデバイスから受信したIDC発行要求を検 対し、正当な発行拡張であると判定すると、IDCの発 子手続きを実行するIDCAに対してIDCの発行要求 を行ない、IDCAによって発行された個人類別範明書 (IDC) がIDRAを介してユーザデバイスに送信さ れる。

【0337】(13)個人識別証明書(IDC)を受信 したユーザデバイスは、個人識別証明書(IDC)を次 開始等特処理能と述信し、(14)公開験等号处理部は 個人機助能明書(IDC)と公開機証明書(PKC)の リンク(精制としてのリンク(組)情報を生成(S53 3)、たびし、請法したようにリンク情報の保事物能に、 は、報々を形態があるので、各正明書中がにリンクデータ を生成して保存する处理は必要とされない。これらの 更加修すすると、(15)IDC発行歌突処理の結果を 入出り旅館部を介して表示して処理を表する(S53 人出り旅館部を介して表示して処理を表する(S53 人出り旅館部を介して表示して処理を表する(S53 人、S535)

【0338】ステップS536、S537は、個人識別 証明書(IDC)の発行拠単が但否された場合の処理で あり、この場合、ユーザデバイスは、入出力機能節を方 た処理失敗を添加して処理を終了する。また、ステッ プS538、S539は、新規の公開課証明書(PK C)の発行が担否された場合の処理であり、この場合、 ユーザデバイスは、入出力機能節を介して処理失敗を通 知して処理を終了する。

[0339] [9. ワンタイム公開魔証明書(ワンタイムPKC)] 次に、個人搬別窓面局(IDA)のテンプレートを用いて個人認証に基づいて、認証局(CA)が、公開鍵証明書(PKC)を発行される処理形態について説明する。以下、この形版で発行される外開設証明書をワンタイムPKCは、何えば取別のないサービスプロバイダとの間において、コン

テンツ原特等の取引を行ないない場合に、既に個人議別 認証局 (IDA) に登録されている個人識別部明書(I DC) に基づいて個人認証を実行し、認証局(CA) に よる厳格な審査手続きを省略した形で発行される公開鍵 証明書である。正式な公開鍵証明書の位置づけとはなら す。 である。では、例えば1回限りの取り引きにおい て有効とみなされる公開鍵証明書である。

[0340]図66にワンタイムPKCの発行手順を説明する図を示す。図中の番号順に処理が進行する。図6 7は、詳細なワンタイムPKCの発行手順を示すフロー図である。図66,67に基づいてワンタイムPKCの発行手順を示すフロー図である。図66,67に基づいてワンタイムPKCの発行処理を説明する。

【3341】まず、ワンタイムPKCの発行要求を持つ ユーザは、設計要要実施医に指数データ等のサンプリング データを入力(図67、5201)する。設置要実装護 は、機器内で、サンプリングデータを入力したユーザの 公開館、接密線のベアをフンタイムPKC用の機セット として平台等も65202)、

【0342】次に、認証要求装置は、個人識別認証局 (IDA)との間で相互認証処理を実行し(S20

3)、認証成立を条件として、サンプリングデータ、生成した公開機、ユーザ能別デークを送信する。送信データは、セッションキーで暗号化を行ない、さらに署名処理を実行して送付することが望ましい。

[0343] 黎邦要求結盟からデータを受信した個人職 那認知馬(IDA)は受信サンプリングデータと、ユー ザ戦制データから観測されるユーザの予め登録済みの個 人職が照明書(IDC)からテンプレートを抽出して、 照合処理を実行する(S205)。次に、個人無別認証 局(IDA)は、データベースからユーザ IDを取り出 し(S206)、個人職別監証局(IDA)と版証局 (C8206)、個人職別監証局(IDA)と版証局 (28206)、個人職別監証局(CA)にユーザ IDと 公置能位立を発中として、認証局(CA)にユーザ IDと 公開建立送信する(S208)、この場合の送信データ についても暗号化、層名処理がなされることが望まし い。

【0344】認証局(CA)は、受信した公開鍵に対応 する公開鍵証明書をワンタイムPKCとして生成し、発 行履歴を管理する(S209、210)する。認証局 (CA)は、生成したワンタイムPKCを個人識別認証 局(IDA)を介して認証要求装置に送付する(S21

[0345]認証要求装置は、受信したワンタイムPK Cを用い、例えばサービスプロバイダに対するサービス リクエストを実行する(S212、213)。具体的に は、例えばコンテンツ要求データ、あるいは決済要求デ ータ等の要求データにはした秘密能による署名を付加 し、公開証即書(ワンタイムPKC)と併せてサービ スプロバイダに送信する。

【0346】サービスプロバイダは、受信データから公

開鍵語明書(ワンタイムPKC)を取り出し、ユーザの
公開線を抽出して、公開線を用いて署名検証を実行し、
かービスリクエスト検証処理を行なう(S214)。検
証がOKであれば、サービスを提供する(S215)。
サービスを受損した認証要決整置は、装置内で生成した
公開線、経密線、および発行されたワンタイムPKCの
削除(S216)を行なう。なお、公開線、経密線は削
除せず、公開線連明書であるワンタイムPKCのみを削
除せず、公開線連明書であるワンタイムPKCのみを削

【0347】図67に示す一通の処理、すなわち、S201のサンプリングデータ活動から、S216のデータ 開始処理と、一部の処理と、一部の処理を自動がに実行する 特定の処理プログラム、例えばサービスプロバイダによって提供を打るプログラムに基づいて実行される。従って、個人認証要求認証に送信されてをセフシグインドとは、処理の完結により個人認証要求認証から削除され、PKCの他の取り引きとおける処理が助止されるものとなっている。ただし、必ずし時間後処理を変すされるものではなく、特定の限定された取り引きにおいて、アンダイAPKCを繰り返し使用可能とする形態としてもよい。

[0348] このように、公開健証明権(ワンタイムP KC)の発行要求者の個人識別データとしてのテンプレートを個人識別医明告から原格し、テンプレートとサンプリング情報との原名処理により個人認定を実行し、個人経経の成立を条件として、要求者の公開健証明度の発行手機を対所素化され、迅速な公開健証明度発行処理が可能となる。「0349] さんに、個人類型型を個人類問題を目局において実行し、公開健証明書(ワンタイムPKC)を発行する認証局において実行し、公開健証明書を発行するとかでの個人経歴の成立を供として公開機証明書を発行するととかが値となるので、認証局における個人確認処理負担が軽減され

[0350] きらに、個人機能配証局によるユーザサン サリング情報と個人識別能可書の格約テンプレートとの 照合処理による個人認証成立を条件として、ユーザに対 して発行される公開鍵証明書(ワンタイムPKC)は、 公開鍵証明書(ワンタイAPKC)を受領した情報処理 理が実行されるので、個人識別認証局の個人認証に基づ 公別難証明書(アンタイムPKC)特有の処理におい でのみ利用可能を組むが異なれる。

[0351] [10.照合金明書] 楓人飾別窓証馬(1 DA)は、個人鏡形証明書のテンプレートサンプリン 特権機と原盤合より、両データが一奏した場合は、サ ンプリング情報を提供した個人が個人識別証明書に対応 する個人であることを認証する。これまでに説明した例 では、照合の結果について照合O KまたはNGの適切を 行なうものとして説明してきなが、個人識別認証局(1 DA)は、認証したことを示す証明書として照合証明書 を発行する構成としてもよい。以下、照合証明書の発行 処理について説明する。

【0352】図68に、照合証明書の第1の利用形態を 説明する図を示す。図中の番号1~10の原で処理が進 行する。さらに、細かく手続きを説明したフローを図6 9に示す。図68、69を用いて処理を説明する。

【0353】まず、個人認証処理を行なおうとするユー 呼は、サンプリングデータを個人認証要求装置に送信す る (図69、S101)。ここでの個人認証要求装置 は、例えばユーザデバイスまたは、サービスプロバイダ の通信可能なシステムである。

[0354]次に、個人意思要求禁密は、個人類別認証 月、設証成立を条件として個人経証要求美額は19ング シリングデータと個人認証要求被適の第別子(ID)を個人 競別配面局(IDA)に送信(S103)する。この際 のデータ送信は、認証処理において生成したセッション キー、あるいは個人競判認証局(IDA)の公開端で晴 今化して送信する。設証が不成立の場合は、エラー処理 (S122)とし、以下の処理は実行しない。

[0355]次に、個人機制認証局(IDA)は、自己 のデータベースに格約されている認証対象者の個人議別 部明書(IDC)のテンプレートを取り出して、受信し たサンプリングデータとの照合を実行(S104)す る。照合が不一数であった場合は、以下の手続きは実行 されない。

[0356]次に、個人類別程度局(IDA)は、自己 のデータペースに接納されている認証対象者の識別子 (ID)を取り出し(S105)、照合の成立した個人 のIDに基づいて照合証明書を生成する(S106)、 らに、照合証明書の発行限に、例と証明書の発行日 時、有効期間管理データを生成して格納する(S10 7)、その後、個人類別認証明(IDA)は、照合証明 業を、個人認定要決責配所(IDA)は、照合証明 業を、個人認定要決責配所(IDA)は、照合証明 業を、個人認定要決責配所(IDA)は、照合証明 業を、個人認定要決責配所(IDA)は、照合証明 業を、個人認定要決責配所(IDA)は、照合証明

[0357] 以下の処理は、発行された原合証明書を利用してサービスアロバイタに対してサービス提供の要求を行なら場合の処理である。原合証明書の発行を受けたユーザは、原合証明書と、サービス要求ゲーン等の電文に署名を付加し、さらに、公開総証明書を添けしてサービスリクエストをサービスアロバイグに対するリクエストとして生成(5109)し、サービスアロバイダに対して沿曲する(5110)。

[0358] サービスアロバイダは、受信した公開線証明書から、公開鍵を取り出して、署名を検証し(S11)、データ改貨のないことを条件として、ユーザにサービスを提供する(S112)。さらに、サービスを受信した個人設証要求装置は、照合証明書を削除する(S113)。

【0359】図69に示す一連の処理、すなわち、S1

○1のサンプリングデータ送信から、S113の照合証明書解除処理までの処理は、一速の処理を自動的に実行とよって特定の処理プログラム、サービスプロングブによって提供される。従って、風と設証要求装置から開始され、証明の流形はより、担心の場所され、証明の流形はより、担心のになっている。ただし、必ずしも解除処理を要求されるものとなっている。ただし、必ずしも解除処理を要求されるものではなく、例えば特定の限定された取り引きにおいて、照合証明書を繰り返し使用可能とする形態としてもよい。

【0360】図70に示す照合証明書利用應様(2) は、図68の例と異なり、サービスプロバイダが、サー ビス提供ユーザの照合証明書を取得する処理構成であ

(0361) サービスプロバイダに対してサービス提供 を要要するユーザは、認定要表演において、サービス リクエストおよび指数データ等のサンプリングテータ 精成要素とするリクエストデータを生成し、署名を実行 する、次に、認証要求装置とサービスプロバイダ間で相 互認証を実行し、認証成と条件として、生成リクエスト データを送信する。

[0362] リクエストデータを受信したサービスプロバイダは、署名を被証して、データ放野ナップを実行し、改強のないことを確認の性、個人開制総計局(IDA)との間で相互認証処理を実行し、ユーザから受信したサンフリングデータと記述要求装置のIDを、サービスプロバイダの署名を付けて送信する。

[0363]個人識別認証局(IDA)は、受信データの検証を行ない、データ改築のないことを確認して、受信サンプリングデータとテンプレートとの照合処理を実行し、照合成立を条件として照合証明書を生成し、発行服歴を生成、格納する。

[0364] 生成した駅合証明報は、サービスプロバイ ダに送付され、サービスプロバイダは駅合証明書によ り、サービス要をユーザの認証がなされたとの料度を行 ない、認証要求装置、ユーザに対してサービス機長のO Kを通知する、サービスプロバイグは、駅合証明書を削 除して処理を表する。

【0365】図71に照合証明書のフォーマット例を示す。各データ項目について説明する。

【0366】パージョン(version)は、緊合証明書フォーマットのバージョンを示す。認証番号(Serial Nunber)は、組入議即認証局(IDA)によって設定される名照合証明書のシリアルナンバである。署名方式(Signature algorithm Identifier algorithm parameter)は、緊合証明書の署名アルゴリズムとそのパラメータを記録するフィールドである。なお、署名アルゴリズムとしては、格門曲線解号およびRSAがあり、楕円曲線暗号が適用されている場合は、WFメンタおよび機長が記録され、RSAが適用されている場合には競長が記録され、RSAが適用されている場合には競長が記録され、RSAが適用されている場合には競長が記録され、RSAが適用されている場合には競長が記録され、RSAが適用されている場合には競長が記録され、RSAが通路され、

る。発行者 (issuer) は、照合証明書の発行者、すなわ ち個人識別限証局(IDA)の名称が識別可能な形式 (Distinguished Name) で記録されるフィールドであ る。有効期限(validity)は、証明書の有効期限である開 始日時、終了日時が記録される。サブジェクト(subjec t)は、ユーザである認証対象者の名前が記録される。具 体的には例えばユーザのIDや、氏名等である。個人識 別証明書情報 (Subject IDA Info) は、ユーザの個人議 別証明書情報として、例えば個人識別証明書の認証番 号、認証者固有 I D等の各情報が格納される。公開鍵証 明書情報 (Subject PKC info) には、被認証者の公開鍵 証明書情報としての、被認証者の公開鍵証明書の認証番 号、被認証者の公開鍵証明書の被認証者固有 I Dが格納 される。電子署名は、証明書を構成する各フィールドの 全体に対しハッシュ関数を適用してハッシュ値を生成 し、そのハッシュ値に対して個人識別認証局(IDA) の秘密鑵を用いて生成したデータである。

【0367】上述のように、照合証明書には、公開鍵証 明書、個人識別証明書とリンクが張れるように、公開鍵 証明書情報、個人識別証明書情報が含まれている。ま た、被認証者識別データが含まれている。ま

[0368] [11. 個人原別部別籍(1DC)のグウンロードおよびコンテンツ利用処理]次に、ユーザの個人般別能別解(1DC)が格納されていないデバイスを使用してコンテンツの配信等の際に、個人旅別収証局(1DA)に登録済みの個人規則証明者(1DC)を利用して個人経歴を実行し、コンテンツ配信等のサービス

を受ける処理について説明する。

[0369] 音楽データ、画像データ等の機々なコンテ ンツをサービスアロバグから受情しようするユーザ は、1つのユーザ端末(ユーザデバイス)を使用すると は限らず、複数のデバイスを使用する場合がある。例え 低自をのデバイス、会社のデバイス、あるいは不特定多 数が傾用可能をデバイス等である。

【0370】 トポレた個人離別証明書(IDC)を使用

した個人認証を契行するためには、個人識類配明器に対するアクセスが必要となる。例えばユーザムが頻繁に利用するユーザデバイスに個人意識が配明書(IDC)が格 約されていれば、その格的IDCを用いて個人認定がそのデバイスにおいて実行可能であるが、会社のデバイスにおいて実行でない。そのような人を利用するすべてのユーザの個人激励配明書(IDC)を格納することは現実的でない。このような状況にあるデバイスにおいて、個人類別認証局(IDA)に登録済みの個人認知配明書(IDC)を利用してロ人認証を行ない、さらにその個人認証処理に基づいてコンテンツ配信を受ける拠理について、以下限明する。[0371] 図72に、個人類別認証局(IDA)に登録済みの個人識別証明書(IDC)を利用して個人認証を行ない、さらに、個人類形認証局(IDA)に登録済みの個人識別証明書(IDC)を利用して個人認証を対象にある。

配信を受ける処理を説明する図を示す。図中の番号1~ 11の順で処理が進行する。さらに、詳細な手続きを説 明したフローを図73~図75に示す。図72、および 図73~図75を用いて処理を説明する。

【0372】図72に示すように、ユーザAは、通常は、ユーザAのデバイスを用いて処理、例えばコンテックの受信等の処理を実行する。後ってデバイスには、コンテンツの配信を実行するするために必要な各種の優別患・するためカニーザAの処理の施理時間、「PKC)、一個人識別能明書(IDC)、さらに、デバイスの公開施配明書(PKC)、が格納されている。ユーザAは必要に応じて、各種PKCを用いて相互診証処理が実行可能で

10373] ここで、ユーザAが、他のデバイス、図7 2に示す例では、ユーザBのデバイスBを使用してコン アンツ配信等のサービスを受ける場合を考える、デバイ スBには、ユーザBの公所銀証明書(PKC)、個人織 別鑑明書(IDC)、さらに、デバイスBの公開建証明書 書(PKC)が始結されている。ユーザBは、これらの 証明書を利用して相互認証、個人認識地が実行可能であるが、ユーザAは、デバイスBに結結されたを証明書 のみでは、個人認定、または相互認証が実行できない場合がある。このようなデバイスBにおいてユーザAがII DCを利用した個人認証、PKCを利用した相互認証を 実行してコンテンツの配信サービスを実行する処理を図 73以下のフローを用いて認明する。

【0374】まず、デバイスBを利用するユーザAは、 デバイスBにアクセス (起動) する (S801). デバ イスBは、デバイスBに対するアクセス許可のあるユー ザによるアクセスであるか否かを判定するために、個人 設証処理を開始 (S802) し、ユーザAに対してサン プリング情報の入力を要求する。ユーザAは、デバイス BにユーザIDと指紋等のサンプリング情報を入力(S 803) すると、デバイスBは、ユーザID、またはサ ンプリング情報に基づいてデバイス内の記憶手段の格納 IDCの検索を実行(S804)する。デバイスBに は、ユーザAに対応するIDCは格納されていないの で、IDCは検出されない。この場合、デバイスBは、 ユーザAのIDCを個人識別認証局(IDA)に要求す る。この際、デバイスBは、個人識別認証局(IDA) との間で相互認証を実行し、セッションキーを生成して セッションキーによる暗号化を行なったユーザAのユー ザID、サンプリング情報を個人識別認証局(IDA) に送信する。

【0375】次に、個人総別短証局(IDA)は、自己 のデータベースに格納されているユーザルの個人総別証 明書(IDC)を取り出して、デバイスBに送信する。 なお、この場合、個人機助歴明書(IDC)内に格納す るテンプレート情報は、デバイスBにおいて利用可能な 形態、具体的にはデバイスBの公開鍵で略号化してID にに格納する。デバイスBは受信したユーザAの個人識 別監明書(IDC)をデバイス内のメモリに格納する (S806)。

[0376] デバイスBは、メモリに格納したユーザA の個人総別証明書(IDC)を用いてサンプリングデー タとの照合を実行、すなわち個人認証処理を行なう(S 807)。照合が不一致であった場合は、エラーとな り、以下の手線をは実行されない。

【0377】個人契整が放立すると、デバイス日は、サービスプロバイグの提供するサービスに適用可能な公開 金 秘密機のペアを検索(5809)する。なお、サー ビスプロバイダは、各ユーザとの間のデータ通信におい て、予め各ユーザ島、あるいはデバイス毎に設定された 公開鍵、秘密機のペアを用いて相互収益等、各色の暗号 化処理を実行するものとする、ここでは、ユーザネ専用 の公開鍵、秘密機のペアは、デバイス日に結結される さ、ステップ5810の判定はNoとなり、デバイス Bにおいて、新たな公開鍵、秘密機のペアを生成する (5811)。

【0378】次にデバイスBは、生成した公開鍵を認証 局(CA)に送信し、公開鍵証明書の発行手続きを実行 して、ユーザAの公開鍵証明書(PKC)を取得し、デ バイスBに格納する(S812)。

[0379]次に、デバイスBは、ユーザAの個人識別 証明書(IDC)と、公開施証明書(PCR)のリンク 形成する。リン社研及は前途の銀信報を主成してメ モリに格納する処理として実行する。この際、リンク (銀信報) に対してその「DC、PKCを適用して利用 可能なサービスをを対応付いて登録する(S813)。 すなわち、いずれのサービスプロバイダまたはコンテン ツプロバイグからのサービスに適用可能な「DC、PK Cセットであるかを対応付いて、例えばプロバイダ議別 子またはサービス説別子等の処理識別于を併せて登録す

[0380] 次に、デバイスBは、ユーザAの公開鍵証明書(PKC)を用いて、サービス登録サーバと相互認 哲実狭行(S814)する。なお、サービス登録サーバ は、管轄する以上のサービスプロバイダ(コンテンツ 配信サーバ等)のサービスプロバイダ(コンテンツ 配信サーバ等)のサービスプロバイダ(コンテンツ にのより、サービスでは、サービスでは、イダのサービスプロバイダのサービスプロバイダの中、ビスデロの収集を が、大学校のサービスデロが、大学校のでは、大学校のであります。 を開きることにより、管轄下のサービスプロバイダのサービスデロが、イダのサービス実行時の認証処理等、各種時号処理を登録 となりKCを用いて実行可能としたサーバである。

[0381] サービス登録サーバとの相互認証が成立すると、次にサービス登録サーバに対するユーザAの個人 認証をユーザAの個人能別証明書(1DC)を用いて実 行する(5816)、これらの処理が称むと、サービス 登録サーバは、ユーザAの公別能証明書(PKC)を登 後(5818)する。なお、個人認証処理は必要に応じ て実行すればよく、必須ではない。例えばコンテンツ配信時にコンテンツ配信サーバとの間で個人認証を行なってもよい。

【0382】デバイスBは、サービス登録サーバからユーザムの公開鏡証明書(PRC)の登録を予選知を受領し、登録したユーザムの公開鏡証明書(PRC)を用いて利用可能なサービス情報、コンテンツ配信サーバのPKCを受信(5819)する。

【0383】以下の処理は、コンテンツ配信サーバからのコンテンツ配信を実行する処理であり、ステップSR 20でコンテンツ配信を実行さる処理であり、ステップSR Cとを用いて、相互認証の成立を条件としてコンテンツの配信を受ける(S822)、なお、コンテンツ回信サーバは、デバイスBからのコンテンツ要求に応じて、コンテンツ契束の側の相互収証に用いるれたPKCがロンテンツ利用他のあるPKCとしてサービス登録サーバに強発をれているか否かを確認する処理を実行する。確認が現れた場合にのカコンテンツの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録サーバには、ユーザAの配信を行なう。サービス登録であるので、コンテンツ要求は承認をよ、コンテンツが配信されることになる。

【0384】このように、デバイスに、ユーザの風人機 別距明薄(1DC)、公開旋距明確(PKC)が格約さ れていない場合であっても、ユーザは、個人機関犯罪 (1DA) に登録されても、ロンデバイスにグウンロー ドし、さらにデバイスにおいて生成した公開準、経験 のペアに基づいて認証局(CA)から公開鍵距明春(P KC)を受領し、IDCに基づく個人認能、PKCに基 づく相互認証、データ時刊の提出を実行し、サービス ロゾイグからのサービス提供を受領することが可能とな

[0385]以上が、ユーザ個人に対して設定された個人議別照明書(IDC)、公開議証明書(FKC)を用 が交易理である。次にユーザ個人に対して設定された個 人議別証明書(IDC)と、デバイスに対して設定された た公開庭証明書(PKC)を用いた処理について説明す る。

【03861図76に、ユーザ個人大対して設定された 個人調節服明書(IDC)と、デバイスに対して設定された常規譲明書(PKC)を用い、個人識別証明書(IDC)を利用して観光を行ない、デバイスに対して設定された列離組明書(PKC)と差がハイコンテンツ部信を受ける処理を説明する図を示す。図中の番号1~6の順で処理が指する。さらに、詳細な手続きを説明したフローを図77~図78に示す。図76、および図77~図78と用いて処理を説明する図を示す。図76、および図77~図78と用いて処理を記明する。図76、および図77~図78と用いて処理を記録する。

【0387】図76に示すように、ユーザAは、通常は、ユーザAのデバイスAを用いて処理、例えばコンテ

ンツの受信等の処理を実行する。従ってデバイスAに は、コンテンツの配信を実行するするために必要な各種 の証明書、すなわちユーザAの公開鍵証明書(PK C)、個人識別証明書(IDC)、さらに、デバイスA の公開鍵証明書 (PKC) が格納されている。ユーザA は必要に応じて、各種PKCを用いて相互認証処理を実

行し、また、IDCを用いて個人認証処理が実行可能で ある。

【0388】ここで、ユーザAが、他のデバイス、図7 6に示す例では、ユーザBのデバイスBを使用してコン テンツ配信等のサービスを受ける場合を考える。デバイ スBには、ユーザBの個人識別証明書(IDC)、さら に、デバイスBの公開鍵証明書(PKC)が格納されて いる。ユーザBは、これらの証明書を利用して相互認 証、個人認証処理が実行可能であるが、ユーザAは、デ バイスBに格納された各証明書のみでは、個人認証が実 行できない。このようなデバイスBにおいてユーザAが I DCを利用した個人認証、PKCを利用した相互認証 を実行してコンテンツの配信サービスを実行する処理を 図77以下のフローを用いて説明する。

【0389】まず、デバイスBを利用するユーザAは、 デバイスBにアクセス (起動) する (S851)。デバ イスBは、デバイスBに対するアクセス許可のあるユー ザによるアクセスであるか否かを判定するために、個人 認証処理を開始 (S852) し、ユーザAに対してサン プリング情報の入力を要求する。ユーザAは、デバイス BにユーザIDと指紋等のサンプリング情報を入力(S 853) すると、デバイスBは、ユーザ I D、またはサ ンプリング情報に基づいて格納IDCの検索を実行(S 854) する。デバイスBには、ユーザAに対応する I DCは格納されていないので、IDCは検出されない。 この場合、デバイスBは、ユーザAのIDCを個人識別 惣証局 (IDA) に要求する。この際、デバイスBは、 個人識別認証局(IDA)との間で相互認証を実行し、 セッションキーを生成してセッションキーによる暗号化 を行なったユーザAのユーザID、サンプリング情報を 個人識別認証局 (IDA) に送信する。

【0390】次に、個人識別認証局(IDA)は、自己 のデータベースに格納されているユーザAの個人識別証 明書(IDC)を取り出して、デバイスBに送信する。 なお、この場合、個人識別証明書 (IDC)内に格納す るテンプレート情報は、デバイスBにおいて利用可能な 形態 旦体的にはデバイスBの公開鍵で暗号化して I D Cに格納する。デバイスBは受信したユーザAの個人識 別証明書(IDC)をデバイス内のメモリに格納する (S85.6).

【0391】デバイスBは、メモリに格納したユーザA の個人識別証明書(IDC)を用いてサンプリングデー タとの昭合を実行、すなわち個人認証処理を行なう(S 857)。照合が不一致であった場合は、エラーとな

り、以下の手続きは実行されない。

【0392】個人認証が成立すると、デバイスBは、サ ―ビスプロバイダの提供するサービスに適用可能な公開 鍵・秘密鍵のペアを検索 (S859) する。なお、サー ビスプロバイダは、各ユーザとの間のデータ通信におい て、予め各ユーザ毎、あるいはデバイス毎に設定された 公開鍵・秘密鍵のペアを用いて相互認証等、各種の暗号 化処理を実行するものとする。 ここでは、デバイスBの 公開鍵・秘密鍵のペアが適用可能な設定である。デバイ スBは、デバイスBの公開鍵証明書(PKC)を用い て、サービス登録サーバと相互認証を実行(S860) する。なお、サービス登録サーバは、管轄する1以上の サービスプロバイダ(コンテンツ配信サーバ等)のサー ビスを提供するユーザのユーザ登録を行なうサーバであ り、各ユーザの公開健証明書(PKC)を登録すること により、管轄下のサービスプロバイダのサービス実行時 の認証処理等、各種暗号処理を登録PKCを用いて実行 可能としたサーバである。ここでは、サービス登録サー バは、各デバイスの公開鍵証明書 (PKC)、または各 デバイスの公開健証明書 (PKC)と各ユーザの個人識 別証明書(IDC)を登録するものとする。

【0393】サービス登録サーバとの相互認証が成立す ると、次にサービス登録サーバに対するユーザAの個人 認証をユーザAの個人識別証明書(IDC)を用いて実 行する(S862)。これらの処理が済むと、デバイス Bは、サービス登録サーバからサービス利用可能通知を 受領し、利用可能なサービス情報、コンテンツ配信サー バのPKCを受信する(S864)。

【0394】以下の処理は、コンテンツ配信サーバから のコンテンツ配信を実行する処理であり、ステップS8 65でコンテンツ配信サーバのPKCとデバイスBのP KCとを用いて、相互認証処理を実行し、相互認証の成 立を条件としてコンテンツの配信を受ける(S86 なお、コンテンツ配信サーバは、デバイスBから のコンテンツ要求に応じて、コンテンツ要求の際の相互 認証に用いられたPKCがコンテンツ利用権のあるPK Cとしてサービス登録サーバに登録されているか否かを 確認する処理を実行する。確認が取れた場合にのみコン テンツの配信を行なう。サービス登録サーバには、デバ イスBの公開鍵証明書 (PKC) が登録済みであるの で、コンテンツ要求は承認され、コンテンツが配信され ることになる.

【0395】このように、デバイスに、ユーザの個人識 別証明書(IDC)、公開鍵証明書(PKC)が格納さ れていない場合であっても、ユーザは、個人識別認証局 (IDA) に登録されたIDCをデバイスにダウンロー ドし、さらにデバイスに格納されたデバイスの公開鍵証 明書 (PKC) を用いて、IDCに基づく個人認証、P KCに基づく相互認証、データ暗号化処理を実行し、サ ―ビスプロバイダからのサービス提供を受領することが 可能となる。

[0396] [12.個人漁別証明費 (IDC) の有効 期限設定]これまで、説明してきたように、個人業別監明書 (IDC) は個人を観射するためのテンプレート情報、例えば指軟情報、バスワード等、個人情報を結結している。このテンプレート情報は暗号化されているもの、暗号解説、改策の可能性が全くせつであるとは言えず、管理されないない個人漁別証明書 (IDC) が氾濫する結果を招くことは好ましいとはいえない、従って、個人漁別証証明 (IDA) により発行され、ユーザデバイス(UD)、あるいはサービスプロバイダ(SF)において他用される個人漁別証面で明書 (IDC)の管理が重要となる。

【0397】ここでは、風人線別駆印建(1DC)に IDC自体の有効情報として、1DCの有効期限、有効利用の数を設定し、さらに、個人機別服砂排(1DC)に 格納したテンプレートが情報の有効期限を設定することに より、1DCもよびテンプレートが実限に使用可能な状態となることを防止する1DC管理構成について説明する。有効期限の設定により、例えば定期がなユーザ審査が可能となり。また、個人線別駆り排(1DC)の発行対象者に対する有効性確認が容易となる。

[0398] 図79に、組入機制配明維(IDC)の有 効情報(有効期限および有効利用回数)と、IDCに格 約したテンプレート情報の有効期限とを設定した個人職 別証明維備を示す。個人無別認証局(IDA)100 1は、ユーザの個人裁別証明書(IDC)を発行し、個 人認定処理実行エンティティであるサービスプロイグ (SP) 1002、ユーザ端末1003に配布する。サービスプロバイグ (SP) 1002、ユーザ端末1003に配布する。サービスプロバイグ (SP) 1002、ユーザ端末1003に配布する。サービスプロバイグ (SP) 1005、ユーザ端上の3 においては、IDAから発行された個人観別証明書 (IDC)を格納し、ユーザから入力されるサンプリン 学機能との個子規則を実行して個人限認を行なる・サンプリン 学機能との個子規則を実行にて個人関節を行なる。

【0399】個人識別認証局(IDA)1001により発行される個人識別認証局(IDA)1001により発行される個人識別証明書(IDC)には、図上示すように【利用方規則取または右別の数11004、モデンアレート有効期限]1005、が格納され、全体に個人識別認距局(IDA)の形で強力による署名1006がなされている。署名1006は、個人識別記明書(IDC)を受限したサービスプロゾイダ1002、ユーザデバイス1003におい、個人識別認証書(IDA)100のの実施を用いて検証され、個人識別認証書(IDA)100)の改張の有無がチェックされる。

[0400] 個人統領部門職(IDC) に格納された [利用有効期限または有効回数] 1004は、IDC自 体の有効期限を対応データである。これらは、個人職 別証明書(IDC) の発行主体である個人裁別認証局 (IDA) 1001により設定され、IDCに格納され る。個人裁別認証局(IDA) 1001は、同一のユー ザのテンプレート情報を格納したIDCであっても、提 供先となみービスプロバイダ、またはユーザデバイス に応じて異なる [利用有効期限、有効回数] を設定した 日のを作成して提供することができる。 I DO を用い た個人認証を実行するサービスプロバイダ、またはユー ザデバイスでは、サンプリング情報との網合を実立 前に個人識別証明書(I DC)に格納された [利用有効 期限または有効加致になりを確定し、指定期限、指述回数を 満足している場合につみ、照合処理と実行する。

【0401】個人識別証明書(IDC)に格納された 「テンプレート有効期限 1 1 0 0 5 は、I D C に格納さ れたテンプレート情報の有効期限を定めたデータであ る、これらは、個人識別証明書(IDC)の発行主体で ある個人識別認証局(IDA)1001により設定され るか、あるいはテンプレート情報の元データである個人 データを提供したユーザ自体が設定する。ユーザがテン プレート情報の有効期限を設定する場合は、個人識別デ ータとともに、有効期限情報を個人識別認証局(ID A) 1001に送付し、個人識別認証局 (IDA) 10 0.1が受領しか有効期限情報に基づいてテンプレート情 報の有効期限を設定してIDCに格納する。IDCを用 いた個人認証を実行するサービスプロバイダ、またはユ ーザデバイスでは、サンプリング情報と I D C内のテン プレートとの照合を実行する前に個人識別証明書(ID C) に格納された [利用有効期限または有効回数] を検 証するとともに、テンプレート情報の [テンプレート有 効期限] を検証し、指定期限を満足している場合にの み、照合処理を実行する。

【0402】図80に個人説別証明排(IDC)に格納された【利用有効期限または有効回数】、およびデンプレート有例の【テンプレート有外期限】の管理構成を説明する股を示す。図80(a)は、IDCの有効期限1014を、テンプレートの有効期限1015を格納した例であり、図80(b)は、IDCの有効利用回数1017と、テンプレートの有効期限1015を格納した例である。

[0.403] サービスプロバイダ、またはユーザデバイスは、図80(a)のIDCの有効原限1014と、テンプレートの有効原限1015を結構したIDCを、自己の配修装置に格許する際は、IDCの署名1016の検証を実行してデーク改度の無いことを確認した上で格計する。また格札したIDCを用いて個人認証を実行する場合は、ユーザの提供するサンプリング情報との比較処理ステップの論にIDCに格納されたIDCの有効期間1014と、テンプレートの有効原限1015を検証し、期間内である場合は処理ステーとしてサンプリング情報との財産も増加し、期間内である場合にのみ処理が能行され、期限を過ぎている場合は処理ステーとしてサンプリング情報との場合を実行とい。

【0404】サービスプロバイダ、またはユーザデバイスは、図80(b)のIDCの有効利用回数1017と、テンプレートの有効期限1015を格納したIDC

を、自己の記憶装置に格納する際は、IDCの署名10 16の検証を実行してデータ改竄の無いことを確認した 上で格納する。さらに、IDCに設定されたIDC利用 回数SAM内設定情報1019を自己のデバイスのSA M (Secure ApplicationModule) 1020に格納する。 格納データにはSAMの秘密鍵による署名1018を行 ないデータ改竄を防止する。格納したIDCを用いて個 人認証を実行する場合は、ユーザの提供するサンプリン グ情報との比較処理ステップの前にIDCに格納された テンプレートの有効期限1015を検証し、さらに自己 のデバイスのSAM1020に格納されたIDC利用回 数SAM内設定情報1019を検証し、テンプレートの 有効期限が期限内であり、かつSAMに格納されたID C利用回数がOでない場合に限り、照合処理が実行さ れ、期限を過ぎている場合、またはIDC利用回数がO である場合は処理エラーとしてサンプリング情報との照 合を実行しない。サンプリング情報との照合処理が実行 された場合は、SAMに格納されたIDC利用回数を1 減ずる (デクリメント) 処理を実行する。

【0405】図81にIDC有効期限、テンプレート有 効期限の管理構成を説明する図を示す。まず、個人識別 証明書(IDC)の発行主体である個人識別認証局(I DA) 1001は、IDC有効期限、テンプレート有効 期限の設定ルールを定める。個人識別所明書(IDC) の発行を望むユーザは、個人総別認証局(IDA)10 01に対してIDC発行に必要な個人識別情報、個人情 報を提供し、個人識別認証局 (IDA) 1001は、個 人確認、データ検証を実行して、正当なIDC発行要求 であることが確認された場合に、新規に個人識別証明書 (IDC)を生成する。なお、オンラインで処理を実行 する際は、相互認証が行われ、通信データに対する署名 付加、検証処理が実行される。なお、ユーザがテンプレ ートの有効期限を自ら設定することを望む場合は、自己 の個人情報に加え、設定希望の有効期限をIDAに対し て提示し、IDAは、その有効期限をIDCにテンプレ ート有効期限として設定する。

[0406] サービスプロバイダ1002は、ユーザとの取り引きが発生した場合に、ユーザの個人認証を実行するため、個人機関限証局(IDA)1001に対して1DC発行要求を行なう。個人線別認証局(IDA)1001に対して1DC発行要求を行なう。個人線別認証局(IDA)1001は、個人線別配理所(IDC)をサービスプロバイグ1002に対して発行する。発行する個人線別配評局(IDA)1001の総密銀による場合がを含れている。なお、サービスプロバイグ1002と個人機別配証局(IDA)1001と個の過程機関生実行する際は、相互認証行られ、通信アークに対する署名付加、検証処理が実行される。同年の4の71サービスプロバイグ1002は、自己の青年を個人線型建設局(IDA)10010次間でする個人線型建設局(IDA)1001の次間でする個人線型建設局(IDA)1001の次間限を目

いて個各検証拠理を実行した後、IDCをメモリに格納 する。ユーザの個人認証を行なう場合は、サンプリング 情報との比較処理ステップの前にIDCに格納をれた。 DCの有効期限と、テンプレートの有効期限を検証し、 期限内である場合にのみユーザからのサンプリング情報 を受償し、照合処理を実行する。なお、図の所では、個 人識別証明書(IDC)のテンプレート情報は、サービ スプロバイダの保護により暗号化されており、サービ スプロバイダの影響態により復多実行してテンプレートをIDCから取り出して照合を実行する。照合が成立 した場合には、ユーザの取り引き、例えばコンテンツ提 供養を行なう。

【0408】図82にIDC有効利用回数、テンプレト有効期限の管理情感を設明する図を示す。ます。個人 以前駆棄理情にしての多符子性である個人識別認証局 (IDA) 1001は、IDC有効期限、テンプレート 有効期の設定ルールを定める。個人觀別証明情(ID C)の発行を登む一明は、個人翻別配明情(ID C)の発行を登む一明は、個人翻別配明情(ID C)の表行を登む一明な、個人翻別配明情(ID C)の表行を登下して、電台で、1Dで表行要である。 とが確認された場合に、新規に個人概別職用書(ID C)を生成する、ユーザがデンプレートの有効期限を自 気険することを重む場合は、自己の個人情報に決 設定希望の有効期限をIDCにデンプレート有効期限と自 は、その有効期限をIDCにデンプレート有効期限とし て設定する。

[0409] サービスプロバイグ1002は、ユーザとの取り員をが発生した場合に、ユーザの個人財産を実行 するため、個人無限認能等 [10 A) 1001と対して IDC発行要求を行なう。個人織別報証局 [IDA) 1 001は、IDC者効料用回数、テンプレート者効制限 を設定した個人無難即時度 [IDA) 2 イグ1002に対して発行する。発行する個人織別証明 書(IDC)には、個人減期認定局 [IDA) 1001 の報酬能以る場合が含されている。

[0410]サービスプロバイダ1002は、自己の所有する個人機関程器局(IDA)1001の公開線を用いて場合検証処理を実行した後、IDCをメモリに格納する。さらに、IDCに設定されたIDC利用回吸を自己のデバイスのSAM(Secure Application Model)に格納する。また格納したIDCを用いて個人経画を実行する場合は、ユーザの提供するサンプリング情報との比較観望ステックの前にIDCに精熱されたテレートの有効開膜を検証し、さらに自己のデバイスのSAMに格的されたIDC利用回吸を検証し、デンプレートの有効開膜を検証し、さらに自己のデバイスのSAMに格的されたIDC利用回吸を検証し、デンプレートのIDC利用回数がOでない場合に限り、照合処理が実行され、期間を過ぎている場合。またはIDC利用回数がOでない場合に限り、照合処理が実行され、期間を過ぎている場合。またはIDC利用回数がOでない場合に限り、無合処理が実行され、類間を過ぎている場合。またはIDC利用回数がOでない場合に限り、無合処理が実行され、類似を過ぎている場合。またはIDC利用回数がOでない場合に関する場合は関連エラーとしてサンブリング情報との概念を表しませない。

合を実行しない。サンプリング情報との照合処理が実行 された場合は、SAMに結構されたIDC利用回数を1 続する「テクリメント)処理を実行する。在8、回列の では、個人認知証明書(IDC)のテンプレート情報 は、サービスプロバイグの掲載能より暗号化されてお り、サービスプロバイグの掲載能はより様号を実行する。 デンプレートを IDCから取り出して照合を実行する。 照合が成立した場合には、ユーザの取り引き、例えばコ ンテンツ提供等を行なう。

【0411】次に図83を用いて、個人識別証明書(I DC)の「利用有効期限または有効回数]、および [テ ンプレート有効期限] に基づいた I DC 利用制御処理を まとめて説明する。

【0412】サービスプロバイダ、またはユーザデバイス等においてIDCによる個人認証処理が開始される
(S1001)と、ユーザはユーザデ税別「Dと、サンプ
リングデータを入力または送付する(S1002)・個人認証を実行するサービスプロバイダ、またはユーザデ
バイスは、ユーザ IDC被索を支行し、
IDCの有無を判定し(S1003)、IDCが存在しない場合は、個人識別認証局(IDA)に対して1Dで表示を実行し、EO(313]次に、個人識別証明書(IDA)に対して1Dでレート有効期限」情報を取り出してデンプレート有効制限」情報を取り出してデンプレート有効にない。
「カンプレート有効制限」情報を取り出してデンプレート有効にない場合は、個人機別認証局(IDA)に対して新たなにデンフレート有効制限と設定した1DCの発行要求を出力し、IDCの影行要求を出力し、IDCの影行要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等要求を出力し、IDCの影行等を表現していることを表現していることを表現していることを表現している。

[0414] 次に、個人線別能明書(IDC)の[利用 有効期限]情報を取り出してIDC有効期限の検証を実 行(51007)し、有効開股が有効でない場合は、個 人識別能認局(IDA)に対して新たを[利用有効期 限]を設定したIDCの発行要求を出力し、IDCを取 得(51008)する。

[0415]次に、個人類別題明書(1DC)に「利用 不効回教」が設定されているが否かを判定し(5100 9)、設定されている場合は、自己のデバイスのSAM 内の1DC利用国版を対し出してSAMのJDCの目 国数がのにかっているか否かを判定し(S1010)、 0である場合は、個人識別認証局(IDA)に対して新 たを[利用有効回数]を設定したIDCの発行要と 力し、IDCを液等(S1011)するとともに、SA M内に新規発行されたIDCの利用有効回数を設定(S 1012)する

【0416】次にIDCのデンプレートを取り出し、ユーザの提供したサンプリング情報との照合処理を実行す の(S1014)、照合処理様子後、IDCに省効利用 回数が認定されている場合(S1015、Yes)は、 SAM内の有効利用回数を1デクリメントし(S101 6)、さらに、SAM内のIDC利用回数がしてなった 場合(S1017,Yes)はSAM内のIDCを消去 (S1018)し、照合結果に基づく処理を実行する (S1019)。

【0417】次に、図84を用い、個人識別証明書(I DC)の利用時に、IDCの[利用有効期限]の期限切 れが判明した場合のIDC更新処理について説明する。 【0418】ユーザの個人識別証明書(IDC)が個人 **識別認証局(IDA)1001により生成され、サービ** スプロバイダ1002の要求により、IDCが個人識別 認証局(IDA)1001からサービスプロバイダ10 02に送信され、サービスプロバイダ1002の記憶手 段にIDCが格納されているとする。個人識別証明書 (IDC)には、[利用有効期限]が設定されている。 【0419】サービスプロバイダ1002は、ユーザの 取り引きにおける個人認証処理の実行時にIDCを取り 出し、IDC内の[利用有効期限]が期限切れであった ことを検出すると、個人識別認証局(IDA)1001 に対して、IDCの発行依頼を実行する。この場合、更 新の必要なIDCに対応するユーザIDを個人識別認証 局(IDA)1001に送信する。なお、データ通信に おいては、相互認証、署名付加、検証処理が実行され

【0420】個、熱網認証局(IDA)1001は、ユーザIDに基小で、すでに植物済みのユーザテンプレート情報を用いて、新たな有効期限を設定した個人裁別証明書(IDC)を生成してサービスプロバイダ100とに溢信する。サービスプログは、更新されIDCからデンプレートを取り出し、後号してサンプリング情報との比較線合映画を挙行する。

【0421】なお、上述のIDCの有効期限の更新処理 は、IDCの有効利用回数の更新、および個人識別認証 局(IDA)が設定するテンプレート有効期限の有効性 消失時においても同様の手続きが適用可能である。

【0422】図85に、定期的な個人識別証明書(IDC)の期限チェックを実行して、IDCの【利用有効期 関】の期限切れが判明した場合のIDC更新処理につい て説明する。

[0423] ユーザの個人裁別証明書(1DC)が個人 施別程記局(1DA)1001により生成され、サービ スプロバイグ1002の要求により、IDCが個人裁別 認証局(IDA)1001からサービスプロバイグ10 02に送信され、サービスプロバイグ1002の記憶手 既にIDCが格納されているとする。個人義別証明書 (IDC)には、[利用有効期限]が発定されている。

【0424】サービスプロバイダ1002は、定期的に 自身の格約した個人識別語列書(IDC)の有効期限の チェック処理を実行する。この定期検査時に、IDC内 の【利用者効期限】が期限のれであったことを検出する と、個人識別認証局(IDA)1001に対して、ID Cの発行依頼を実行する。この場合、更新の必要なID Cに対応するユーザIDを個人識別認証局(IDA)1 001に送信する。なお、データ通信においては、相互 認証、異名付加、検証処理が実行される。

[0425] 個人統別銀配局(IDA)1001は、ユーザIDに基づいて、元で格納済みのユーザテンプレード情報を用いて、新たな布勃朗限を設定した個人裁別証明書(IDC)を生成してサービスプロバイダ1002に送信する。サービスプロバイダ1、更新されたIDCを自身の記憶を限入格許する。

【0426】なお、上述のIDCの有効期限の更新処理 は、IDCの有効利用回数の更新、および個人識別認証 局(IDA)が設定するテンプレート有効期限の有効性 消失時においても同談の手続きが適用可能である。

【0427】次に、テンプレート情報の更新処理につい て説明する。テンプレートの更新は、既に個人識別認証 局(IDA)1001に登録済みのテンプレート情報の 有効期限を単に更新する場合と、既に登録済みのテンプ レート情報を削除し、新たな指紋情報等の個人情報をユ ーザが入力して、その新たな個人情報に基づいてテンプ レート情報を再生成する場合がある。前記の登録済みの テンプレート情報を用い、有効期限を再設定する場合 は、前述のIDCの有効期限、有効利用回数と同様の処 理を実行すればよい。また、ユーザによってテンプレー ト情報の有効紀元が設定されている場合であっても、ユ 一ザの了承を得ることで、個人識別認証局(IDA)1 001において、テンプレート有効期限を再設定した個 人識別証明書(IDC)を生成することが可能である。 【0428】しかし、既に登録済みのテンプレート情報 を削除し、新たな指紋情報等の個人情報をユーザが入力 して、その新たな個人情報に基づいてテンプレート情報 を再生成する場合は、ユーザからの新たな個人識別情報 の取得処理が必要となる。これらの処理について図8 6、図87を用いて説明する。

[0430]テンアレート情報の有効開限例れの通知を 委領したユーザは、新たに指紋データ等の個人識別情報 を、個人識別認証局(IDA)1001に送信する。な お、この処理は、個人の確認処理を再度実行することに なるので、オフラインで存むうことが好ましい。ただ 、個人確認が可能でおればオンラインで実行してもよ い、その際には、ユーザ側のデバイスと個人識別認証局 (IDA)1001間での相互認証、進信データに対す る署名付加、検証処理が実行るは、

【0431】個人識別認証局 (IDA) 1001では、 個人確認が行われ、個人識別データをテンプレート情報 として結論して新たなテンプレート有効期限を設定して、個人議別部門等(IDC)を生成する。この有効則 関は、ユーザ自身の設定要求に応じたデータとすること も可能である。個人批別報酬局(IDA)1001によって新たにテンプレート有効制限の設定された個人識別 部別書(IDC)は、要求に応じてサービスプロバイダ 等に送信され、個人認証が実行される。

[0432] 図87は、ユーザ自身が自発的に個人識別 認証局(IDA)1001に登録済みのテンプレート情 報の更新を要求した場合の処理を説明する図である。 [0433] テンプレート情報の更新要な手行なうユー 対は、新たに指紋デーク等の個人鏡別情報を、個人識別 認証局(IDA)1001に送信する。なお、この処理 は、個人の確認処理を再度実行することになるので、カ ラインで行なうことが容ましい。ただし、個人強別 可能であればオンラインで実行してもよい。その際に は、ユーザ側のデバイスに個人機別認定局(IDA)1 01間での相互証証、適倍データと呼する曜台付加、

検証処理が実行される。 【0434】個人識別認証局(IDA)1001では、 個人確認が行われ、個人識別データをテンプレート情報 として格納して新たなテンプレート有効期限を設定し て、個人織別証明書(IDC)を生成する。この有効期 関は、ユーザ自身の設定要求に応じたデータとすること も可能である。さらに、個人識別認証局 (IDA) 10 0.1では、例えばユーザの要求等、必要に応じて、現在 有効期限内にある発行済みの個人識別証明書(IDC) の無効化処理を実行する。IDCの無効化処理は、ID C失効リストを際にIDCを発行したサービスプロバイ ダ、ユーザデバイスに対して発行する処理として実行す る。IDC失効リストには失効したIDCの識別データ が記録されている。IDC失効リストを受信したサービ スプロバイダ、ユーザデバイスはIDCを利用した個人 認証を実行する際、IDC失効リストに使用予定のID C識別子が記録されているか否かをチェックし、記録さ れている場合は、そのIDCの使用を中止する。必要で あれば、新たに個人識別認証局 (IDA) 1001に対 して更新IDCを要求して、その更新IDCを用いて個 人認証を実行する。

【04351上途のように、個人認知処理実行エンティティは、個人競別データであるテンプレートを指針した。個人職別第門書に基づく個人認証処理の際に、態門書有 効期限または証明場有 効利用回数、またはテンプレート 物別順味に基づき 風人 無別罪に関わるが動性確認を対して、 布効性が確認された場合にのみ、個人職別証明 書に格納されたテンプレートと、ユーザスカサンデリン 付着後 の原名による個人経済を実行するので、個人職別認証局による個人譲渡を実行するので、個人職別認証局による個人譲渡原明書の有効性管理が可能となり、認証処理実行エンティティまたは、被認証者の要求に応じて、個人機関認証所分の構造の機人職別罪明書るもいは去た

ンプレートの更新を実行する構成としたので、任意のタイミングでの個人論別証明書あるいはテンプレートの更 新別監持が間となる。上述のような有効開眼の設定により、例えば定期的なエーザ審査が可能となり、また、個 人振別証明書(IDC)の発行対象者に対する有効性確 認が容易となる。

【0436】以上、特定の実施例を参照しながら、本発明について詳解してきた。しかしながら、本発明の要目を遊戯しない範囲で当業者が該実施例の修正や代用を成し得ることは自明である。すなわち、例示という形態で本発明無用でしてきたのであり、限定的には解じされるべきてはない。本発明の要旨を判断するためには、冒頭に記載した特許諸文の範囲の順を参酌すべきである。

[0437]

【発明の効果】上述したように、本発明の個人認証シス テム、個人認証方法、および情報処理装置に従えば、様 々なデバイスにおいて容易に個人識別データであるテン プレートとユーザ入力サンプリング情報との照合による 個人認証が可能となる。個人認証処理を実行する例えば サービスプロバイダ (SP)、ユーザデバイス (UD) は、第三者機関である個人識別認証局(IDA)が生成 した個人識別証明書(IDC)からテンプレートを取得 して個人認証を実行することが可能となる。個人識別証 明書(IDC)は、個人識別認証局(IDA)がIDC 発行要求者の個人確認処理を実行して、個人識別データ としてテンプレートを取得し生成するものであり、また サービスプロバイダ (SP)、ユーザデバイス (UD) に対する配布時には、IDAの署名がなされて配布され る構成であるのでデータの正当性が保証され、正確な個 人認証処理が可能となる。

[0438] さらに、本発明の個人認証システム、個人認証が法、およじ情報処理と置においては、個人裁判認 助局(1DA) か生成した個人説施即書(1DA) にあくしな、サービスプロバイグ(SP)、ユーザデバイス(UD)への配布時に、配布されるサービスプロバイグ(SP)、ユーザデバイス(UD)においてのみ度や号電弦暗号化テンプレートを格納した個人識別証明書(IDC)として構成されるので、テンプレート情報の確認助した個人情報の確認助した個人情報の確認助した個人情報の確認助した個人情報の確認助した個人情報の確認的

【0439】さらに、本発明の個人認証システム、個人認証方法、および情報処理装置において、個人類別認証 同(IDA)自身が個人認証を実行し、認証成立の場合にのみ発行場合証明書をサービスプロバイグ(SP)、ユーザデバイス(UD)へ発行する形態においては、サンプリング情報との照合システムがないデバイスにおいても個人認証の挙行方間がよっての場合というが

【図面の簡単な説明】

- 【図1】従来の指紋読み取り照合処理を実行する個人認証装置を示す図である。
- 【図2】本発明の個人認証システムを利用し、かつ公開

- 鍵証明書を用いた暗号化データ通信の概略を説明する図 である。
- 【図3】公開鍵証明書のデータ構成を説明する図であ
- 【図4】公開鍵証明書のデータ構成を説明する図であ
- 【図5】個人総別証明書のフォーマット例を示す図であ る
- 【図6】個人識別証明書のテンプレートの暗号化態様を 説明する図である。
- 【図7】個人総別証明書のテンプレートの暗号化に適用 する錦の種類および処理態様を説明する図である。
- 【図8】個人識別証明書のテンプレートの暗号化態様を 説明する図である。
- [図9]テンプレート登録、IDC生成処理の流れを説明するフローおよびデータの流れを説明する図である。 【図10]テンプレート削除処理の流れを説明するフローおよびデータの流れを説明するフローおよびデータの流れを説明する図である。
- ーおよびデータの加れを説明する国である。 【図11】テンプレート変更処理の流れを説明するフローおよびデータの流れを説明する図である。
- 【図12】テンプレート追加処理の流れを説明するフロ ーおよびデータの流れを説明する図である。
- 【図13】テンプレート停止処理の流れを説明するフローおよびデータの流れを説明する図である。
- 【図14】テンプレート停止解除処理の流れを説明する フローおよびデータの流れを説明する図である。
- 【図15】IDC配布処理の流れを説明するフローおよ びデータの流れを説明する図である。
- 【図16】IDC更新処理の流れを説明するフローおよびデータの流れを説明する図である。
- 【図17】IDC削除処理の流れを説明するフローおよ びデータの流れを説明する図である。
- 【図18】IDC照会処理の流れを説明するフローおよ びデータの流れを説明する図である。
- 【図19】公開鍵証明書(PKC)を発行する認証局 (CA)と、個人識別証明書(IDC)を発行する個人 誤別認証局(IDA)と、証明書を利用するデバイスの 構成例を示す図である。
- 【図20】公開線証明書(PKC)を発行する認証局 (CA)と、個人線別証明書(IDC)を発行する個人 線別認証局(IDA)と、証明書を利用するデバイスの 維成例を示す図である。
- 【図21】ユーザデバイス、サービスプロバイグ(S P)、個人識別認証局(IDA)の各システムにおける 照合処理の実行形態を説明する図である。
- 【図22】ユーザデバイスにおいて照合処理を実行する 形態を説明する図である。
- 【図23】サービスプロバイダ (SP) において照合処理を実行する形態を説明する図である。
- 【図24】 I DCとPKCを格納したユーザデバイスに

おける照合処理を説明する図である。

【図25】ICカード等の個人端末に格納された個人識別証明書(IDC)を共有型ユーザデバイスへ送信して 照合処理を実行する構成について説明する図である。

【図26】ICカード等の個人端末に格納された個人談別証明書(IDC)を復号した後、共有型ユーザデバイスが信して照合処理を実行する構成について説明する関である。

【図27】I Cカード等の個人端末に格納された個人装 別証明書 (IDC) を用いて個人端末側で照合処理を実 行して、その結果のみを共有型ユーザデバイスへ送信す る構成について説明する図である。

【図28】個人識別証明書(IDC)のテンプレート情報がサービスプロバイダ(SP)の公開鍵で暗号化されている場合の処理を説明する図である。

【図29】ユーザデバイスに格納された個人識別証明書 (IDC)をサービスプロバイダ(SP)へ送信して照 合処理を実行する構成について説明する図である。

【図30】ユーザデバイスに格納された個人識別証明書 (IDC)を復导した後、サービスプロバイダ(SP) へ送信して照合処理を契行する構成について説明する図 である。

【図31】ユーザデバイスに格納された個人護別証明書 (IDC)を用いてユーザデバイス側で照合処理を実行 して、その結果のみをサービスプロバイグ(SP)へ送 信する構成について説明する図である。

【図32】コンテンツ取り引きにおいて流通するコンテンツを含むセキュア・コンテナ(Secure Container)の構成を示す図である。

【図33】個人識別証明書 (IDC)のリスト構成を示す図である。

【図34】販売条件(UCP)の具体的構成例を示す図である。

【図35】利用権データの構成例を示す図である。【図36】セキュアコンテナに含まれる価格情報のデー

タ構成例を示す図である。 【図37】セキュアコンテンナを利用したコンテンツの

配信処理形態を示す図である。

【図38】使用制御情報 (UCS: Usage Control Status) の例を示す図である。

【図39】コンテンツを格納したセキュアコンテナをサービスプロバイダからユーザデバイスに配信する際の個人識別証明書(IDC)の利用を説明する図である。

【図40】セキュアコンテナをサービスプロバイダから 受領し、ユーザデバイスにおいて個人認証処理を実行し て、正当なユーザにのみコンテンツ利用を可能とした処 理フローを示す図である。

【図41】サービスプロバイダにおいて個人認証処理を 実行して、正当なユーザにのみセキュアコンテナを配信 する処理フローを示す図である。 【図42】セキュアコンテンナを利用したコンテンツの ユーザ間の配信処理形態を示す図である。

【図43】セキュアコンテンナを利用したコンテンツの ユーザ間の配信処理、ユーザの個人認証の異なる形態を 示す図である。

【図44】セキュアコンテナをユーザデバイスAから受 領し、ユーザデバイスBとおいて個人認証処理を実行し て、正当なユーザにのみコンテンツ利用を可能とした処 班フローを示す図である。

【図45】コンテンツを配信する前に配信元において個 人設証処理を実行して、正当なユーザにのみセキュアコ ンテナを配信する処理フローを示す図である。

【図46】ユーザデバイス間でのセキュアコンテナの転送処理を実行するユーザデバイス構成を中心としたブロック図である.

【図47】個人識別証明書 (IDC)と公開鍵証明書 (PKC)とのリンク態様のそれぞれについて示す図で ある。

【図48】個人識別証明書(IDC)と公開鍵証明書 (PKC)とのリンク態様のそれぞれについて示す図で ある。

【図49】リンクする公開鍵証明書(PKC)の個人識別証明書(IDC)に対する格納態様を説明する図であった。

【図50】証明書の識別番号を他の証明書(IDC)に 格納する構成例を示す図である。

【図51】リンク管理用データを用いた管理構成例を示す図である。

【図52】リンク管理用データを用いた管理構成例を示す図である。

【図53】個人認証を実行し、かつコンテンツ再生可能 なユーザデバイスの構成を示す図である。

【図54】コンテンツグウンロード処理におけるデータ の流れを説明する図である。

【図55】コンテンツダウンロード処理の流れを説明する詳細処理フロー図である。

【図56】コンテンツダウンロード処理の流れを説明する詳細処理フロー図である。

【図57】コンテンツダウンロード処理の流れを説明する詳細処理フロー図である。

【図58】ユーザ登録、ユーザ登録抹消、サービス契約 処理におけるデータの流れを説明する図である。

【図59】ユーザ登録、ユーザ登録抹消、サービス契約 処理を説明する詳細処理フロー図である。

【図60】ユーザ登録、ユーザ登録抹消、サービス契約 処理を説明する詳細処理フロー図である。

【図61】ユーザ登録、ユーザ登録抹消、サービス契約 処理を説明する詳細処理フロー図である。

【図62】デバイスに格納する個人識別証明書(IDC)の要求処理におけるデータの流れを説明する図であ

る。

【図63】デバイスに格納する個人識別証明書(IDC)の要求処理の流れを説明する詳細処理フロー図であ

【図64】デバイスに格納する個人識別証明書(IDC)の要求処理の流れを説明する詳細処理フロー図であ

る。 【図65】デバイスに格約する個人識別証明書(ID C)の要求処理の流れを説明する詳細処理フロー図であ

【図66】ワンタイムPKCの発行手順を説明する図である。

【図67】ワンタイムPKCの発行手順を示すフロー図 である

【図68】 照合証明書の第1の利用形態を説明する図で ある。

【図69】照合証明書の利用処理フローを示す図である。

【図70】照合証明書の第2の利用形態を説明する図で ある。

【図71】照合証明書のフォーマット例を示す図であ

【図72】個人識別限証局(IDA)に登録済みの個人 識別証明書(IDC)を利用して個人認証を行ない、さ らに、個人認証処理に基づいてコンテンツ配信を受ける 処理を説明する図である。

【図73】IDCを利用した個人認証、PKCを利用した相互認証を実行してコンテンツの配信サービスを実行する処理を示すフロー図である。

【図74】IDCを利用した個人認証、PKCを利用した相互認証を実行してコンテンツの配信サービスを実行する処理を示すフロー図である。

【図75】IDCを利用した個人認証、PKCを利用した相互認証を実行してコンテンツの配信サービスを実行する処理を示すフロー図である。

【図76】ユーザIDCと、デバイスPKCを用い、個 人識別認証局(IDA)に登録済みのIDCを利用して 個人認証を行ない、デバイスPKCに基づいてコンテン ツ配信を受ける処理を認明する図である。

【図77】ユーザIDCと、デバイスPKCを用い、個 人識別認証局(IDA)に登録済みのIDCを利用して 個人認証を行ない、デバイスPKCに基づいてコンテン ツ配信を受ける処理フローを示す図である。

【図78】ユーザIDCと、デバイスPKCを用い、個人総別認証局(IDA)に登録済みのIDCを利用して個人認証を行ない、デバイスPKCに基づいてコンテンツ配信を受ける処理フローを示す図である。

【図79】個人総別証明書(IDC)の有効情報(有効 期限および有効利用回数)と、IDCに格納したテンプ レート情報の有効則限とを設定した個人識別証明書構成 を示す図である。

【図80】個人識別証明書(IDC) に格納された [利用有効則限または有効回数]、およびテンプレート情報の [テンプレート有効則限]の管理構成を説明する図である。

【図81】IDC有効期限、テンプレート有効期限の管理構成を説明する図である。

【図82】 I D C有効利用回数、テンプレート有効期限 の管理構成を説明する図である。

【図83】個人識別証明書(IDC)の[利用有効期限 または有効回数]、および[テンプレート有効期限]に 基づいたIDC利用制御処理ヲ説明するフロー図であ る。

【図84】個人識別証明書(IDC)の利用時に、ID Cの[利用有効期限]の期限切れが判明した場合のID C更新処理を説明する図である。

【図85】 定期的な個人識別証明書 (IDC) の期限チェックを実行して、IDCの【利用有効期限】の期限切れが年明した場合のIDC更新処理について説明する図である。

【図86】個人織別認証局(IDA)に登録済みのテン アレート情報の有効期限をIDAがチェックし、有効期 限切れであることをユーザに通知して更新を行なう場合 の処理を説明する図である。

【図87】ユーザ自身が自発的に個人識別認証局(IDA)に登録済みのテンプレート情報の更新を要求した場合の処理を説明する図である。

【符号の説明】

10 個人認証装置

11 個人情報取得部

12 情報変換部

14 セキュアメモリ

15 制御部 16 通信部

20 パーソナルコンピュータ 201 個人識別認証局(IDA)

202 認証局(CA)

203, 204 サービスプロバイダ(SP)

205, 206 ユーザデバイス 300 サービスプロバイダ (SP)

310 サンプリング情報処理部

311 制御部 312 通信部

313 情報変換部

314 個人情報取得部

315 公開鍵証明書

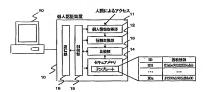
320 個人識別認証局(IDA)

321 比較部

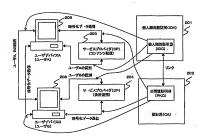
322 記憶手段

	認証局(CA)	920 ユーザデバイス1
	サービスプロバイダ(SP)	930 ユーザデバイス2
410	照合システム	940,945 ユーザ
411	通信部	950 ユーザデバイス1
412	制御部	955,965 個人識別証明書
413	メモリ	960 ユーザデバイス2
414	個人識別証明書検証部	970 個人識別認証局(IDA)
415	テンプレート復号化部	990 セキュアコンテナ
416	比較部	992 IDC識別子リスト
417	情報変換部	1001 個人識別認証局(IDA)
418	個人情報取得部	1002 サービスプロバイダ
419	暗号処理部	1003 ユーザ端末
420	個人識別認証局	1004 IDC利用有効期限/有効回数情報
421	個人識別証明書発行部	1005 テンプレート有効期限情報
422	記憶手段	1006 IDA署名
430	認証局	1014 IDC利用有効期限
450	ICカード	1015 テンプレート有効期限情報
500	ユーザデバイス	1016 IDA署名
501	コンテンツ再生機構部	1017 IDC利用有効回数
502	コンテンツデータ薔積部	1018 SAM署名
503	個人識別装置	1019 IDC利用回数SAM内設定情報
504	ネットワーク接続部	1020 SAM (Secure Application Module)
505	公開鍵暗号処理部	1810 サービスプロバイダ
506	選択機能部	1811 制御部
507	入出力機能部	1812 コンテンツデータベース
700	セキュアコンテナ	1813 ユーザ情報データベース
701	コンテンツ	1814 暗号処理部
	価格情報	1815 通信部
703	販売情報 (UCP)	1816 個人識別装置
704	電子署名	1820 ユーザデバイスA
711	IDC識別子リスト	1830 ユーザデバイスB
712	UCP世代管理情報	1821, 1831 制御部
713	二次配信可能回数	1822, 1832 暗号処理部
721	IDC識別子リスト	1824, 1834 メモリ
731	IDC識別子リスト	1825, 1835 記憶部
732	UCS世代管理情報	1826, 1836 データ再生部
733	UCS二次配信可能回数	1827, 1837 通信部
801	コンテンツプロバイダ	1828, 1838 電子マネー
802	サービスプロバイダ	1829, 1839 個人識別装置
803	,805 ユーザデバイス	1840 クリアリングセンタ
804	クリアリングセンタ	1841 制御部
810	ユーザデバイス	1842 データベース
820	ユーザ	1844 暗号処理部
830	個人識別認証局(IDA)	1845 通信部
840	サービスプロバイダ	1846 個人識別装置
910	個人識別認証局(IDA)	

【図1】



【図2】



【図7】

テンプレート暗号化に 用いる公園鍵		テンプレート情報格納いCの使用例	
	ューザまたは ユ - ザデ バイスの 公開鍵	ユーザデバイス(例えばPC)の使用許可を付与した 特定ユーザの強調を、各ユーザ海の個人間別証明書 (IDC)を用いて買別処理を行なう場合等	
	サービスプロバイダの 公開鍵	サービスプロバイダにおいて、特定ユーザ、例えば サービスを提供するエーザを助加するために、各ユーザの 個人提別在明音(IDC)を加いて個人提別を行なう場合等	
	個人跳8/打紅局の 公開鍵	様々な総末間でのデータ送受信における、データ送受信さ において、個人生別認定局(IDA)発行の調人機調 証明者(IDC)を用いて個人練別処理を行なう場合等、	

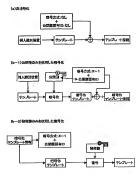
【図3】

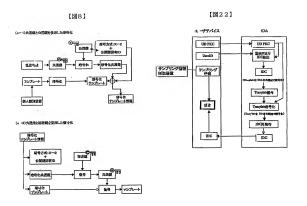
	Version 1	THE REAL PROPERTY.
versica	証明者のフォーマットの パージョン	
sorial Number	IA によってつけられる証 別数のSectal No.	シーケンシャルセシリアル・ナンバー
signstum-algorithm Identifier algorithm parameters	証明者の署名アルゴリズ ム、及びそのパラメータ	松門南端塔号RSA 松門の場合パラメータ BSAの協介語な
itecr	IA 名 (Distinguished Name 表現)	本I Aの名称
validity notHefere notAfter	仮用器の有効期限 開始日時 終了日時	
unhject	voorを推別する名前	スーザ特度ID またはサービ スキ体のID
subject Public Key Info algorithm subject Public key	unorの公内製物報 偏のアルゴリズム 数	A2Rata門路 長間全の地域
	Version5	
authority Key Identifier key Identifier nutburity Cort Issuer outhority Cort Sorial Number	IA の概名強配用の整鎖別 重型別番号 (3 高度) IA 名(General Name形式) 設証番号	
aubject key Identifier	教設の数の証明をする場	利用しない
key useşe (O)dişitel Signature (O)dişitel Signature (O)ana Repudistica (S)bay Sociabement (O)ata Saciabement (O)any CortSiga (S)-RL Sign	陸の使用目的を配定 (のデジタル番名用 (の音型放化) (の音型放化) (の最の暗号化用 (のよッセージの暗号化用 (の共進性及近用 (の生涯の響名資料用 (の実施リストの概名確認 新	0,7,4.6 食利用
private Kay Unago Pariod notBefore notAflar	user に結論されている秘 複製の有効問題。	証明音の有効短頭 "公開注 の有効期限 秘密間の有効 回収 (default)

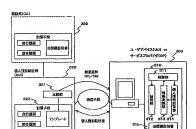
Certificate Policy policy Identifier policy Qualifiers		
pelicy Mappings isomer Domain Policy subject Domain Pelicy		
supported Algorithms algorithm Idenüfice intended Usage intended Cartificate Pulicios	ディレクトリ (X500) の アトリビュートを定認。 コミュニケーションの相 デがディレクトリ情報を 利用する場合に、事前に そのアトリビュートを知 ち毛るのに用いる。	
subject Alt Name	umr poss (GN sist) .	MRILDY)
iseast Alt Name	別提出入れておく(defeult = カリ)	
ambject Directory Attributes	wato任息の工性。	利用しない
heaic Constraints	傾倒対象の公内群が双征	
peth Lon Constraint	別の研究技術、wor のも のかを区別	default = veerg
name Constraints permitted Subtrees base relationing	被認証者が既証用である 場合 (CA 既証) にのお他 用。	default = 21
mexicous excluded Subtross		
pelicy Constraints requirestrolleitPolicy inhibitPolicyMapping	経ビバスの残りに対する 明確な認証ポリシーTD、 飲止ポリシーマップを要 まする日田をお除	
CRL Distribution Foints	user が雇用さる利用する 際に、説明さが失効して いないかどうかを施設す るための失効リストの参	証明器を見扱したところへ のポインタ。 失効リストは を行元で管理
	所のイントを記述。	
(株)	単行者の要名	

【図5】



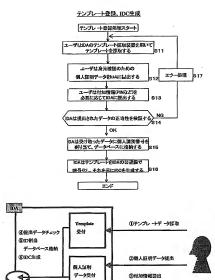


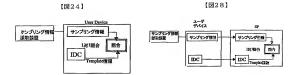




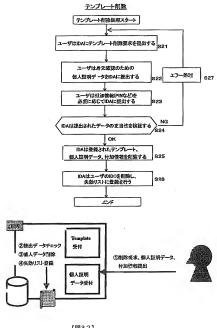
[図19]

【図9】

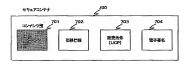




【図10】

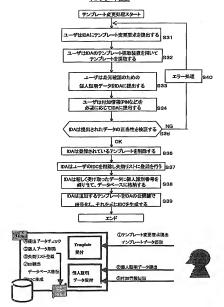


【図32】



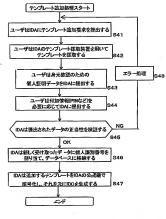
【図11】

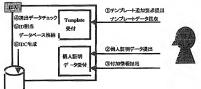
テンプレート変更



[図12]

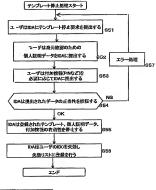


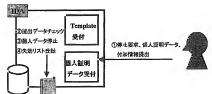




【図13】





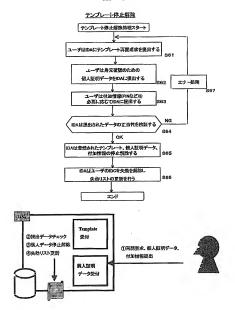


【図33】

IOC識別予リスト

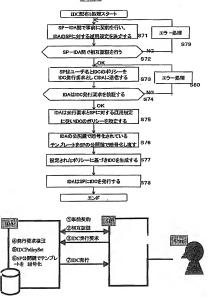
ユーザロ	・fiD 個人機別証明字(IDC)間別	
ABC0001	CDE00021	
A:3C0002	CDE00027	
E0000EA	CDE03211	
	:	
BHC0231	EED02333	

【図14】



【図15】



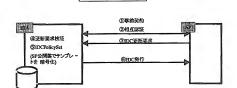


【図16】



886

887

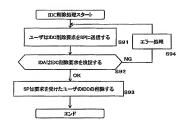


に従いIDCのポリシーを設定する 設定されたポリシーに基づきIDCを生成する 1386 IDAはSPにIDCを発行する

エンド

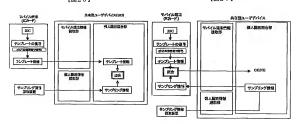
【図17】

IDC削除

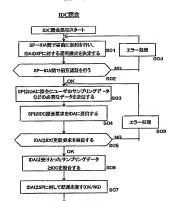


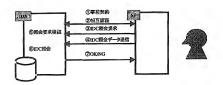


[図26] [図27]



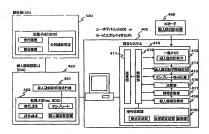
【図18】



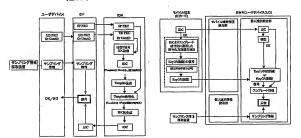


エンド

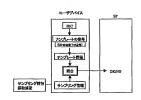
[図20]



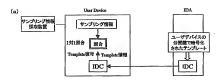
[図23] [図25]

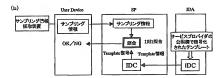


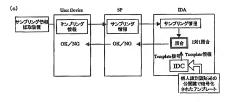
[図31]



【図21】

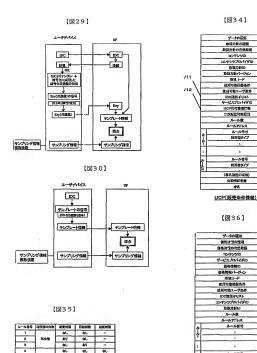






713

721



5

7

0

10

12

14

他解液

89 tt. tt.

(t)

24

\$1 \$1 \$02

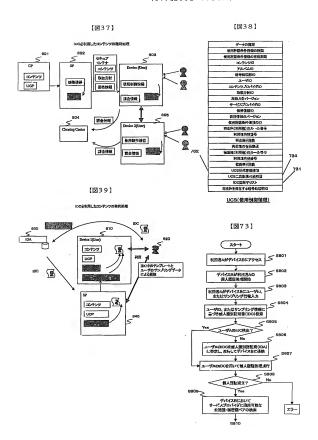
59

コ配布 ジムセアップク フロカロリ

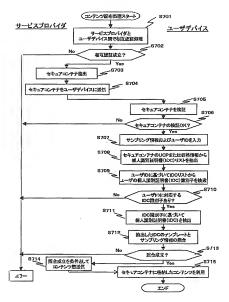
ŧ٤

(着名物配の有象) 公開練証明書 着名 価指情報

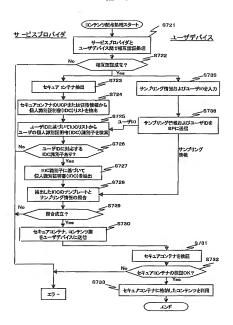
ルールを行

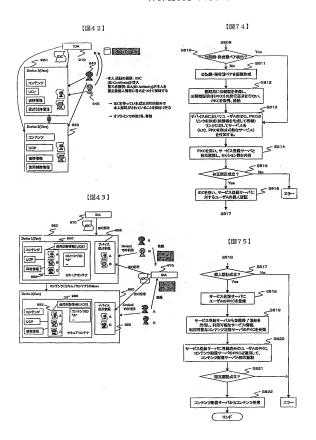




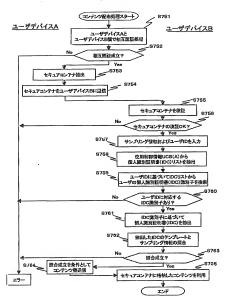


【図41】

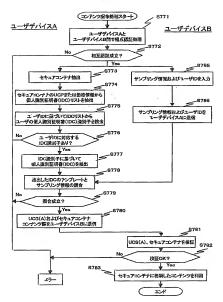




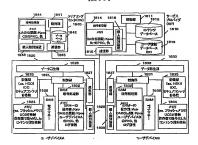






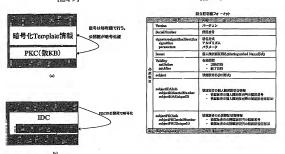


[図46]



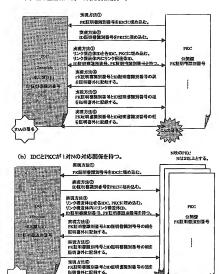
[図49]

[図71]



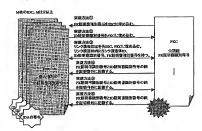
[図47]

(a) IDCとPKCがi対1の対応関係を持つ。

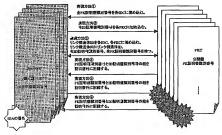


【図48】

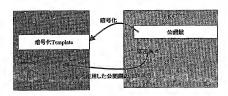
(e) IDCとPKCがM対1の対応関係を持つ。



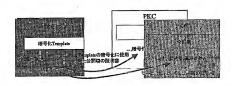
(d) IDCとPKCがM対Nの対応関係を持つ。



【図50】



(a)



(b)

食根シリアル番号。

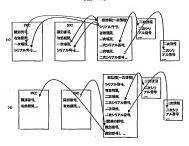
族別番号, 数別番号,...

【図51】

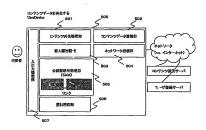


推別番号,

【図52】

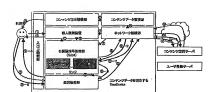


【図53】

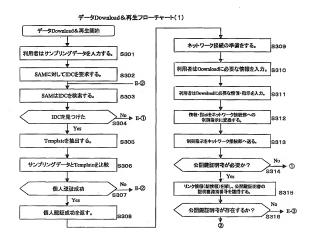


[図54]

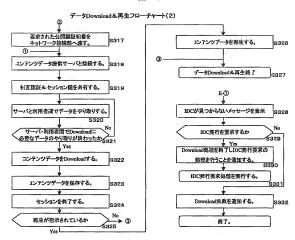
データDownloadを再生 制理条件: - 関にIDCとFXの素質等している。 - エンテング部間サーバに対してめ点なユーザを貸出表えている。



【図55】



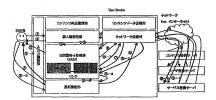
[図56]



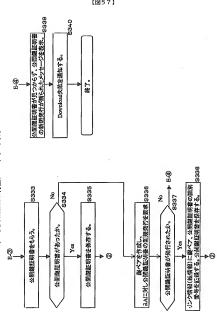
[図58]

ユーザを除、ユーザを発味性、サービス契約における処理の変れ

前提条件: - 既にIDCとPXCを獲得している。

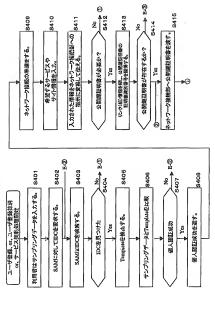






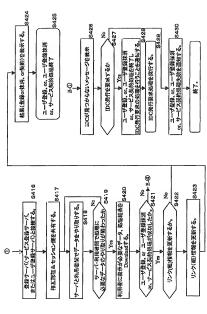
データDownload&再生フローチャート(3)





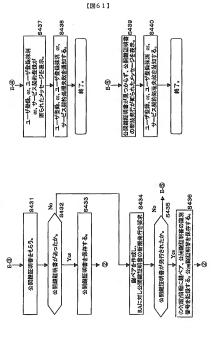
【図59】





ューザ登録、朱涓、サービス契約におけるフローチャート(2)





【図62】

Device内に格納するIDCの亜ポ

UsedbroketはDCを未登集で、かつ、Templateを発布していない。
UsedbroketはPKCを未保持、整小アを保守していないが、生成可能。
DC発行と必要なのUse子科的とは乗ってあることと、その第一年及考とTemplate提供者の一版を確認するための数字は関することを必要するはPRを対しているものとする。

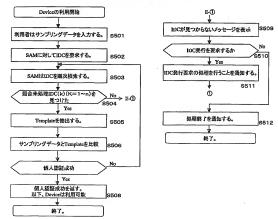
前提集件:

3.不混在存

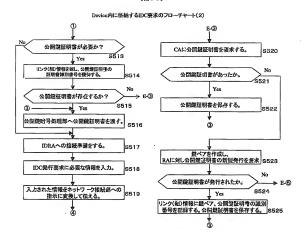
【図63】

CA

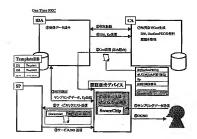
Device内に格納するIDC要求のフローチャート(1)



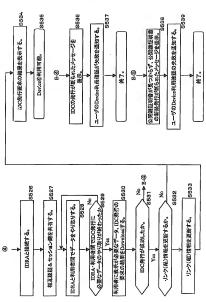
[図64]



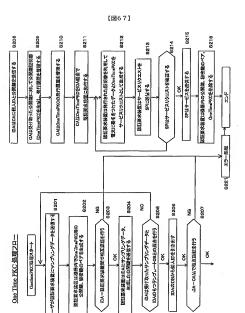
【図66】



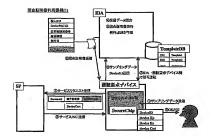




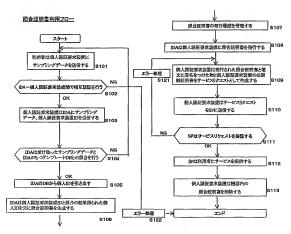
Device内に格整するIDC販求のフローチャート(3)

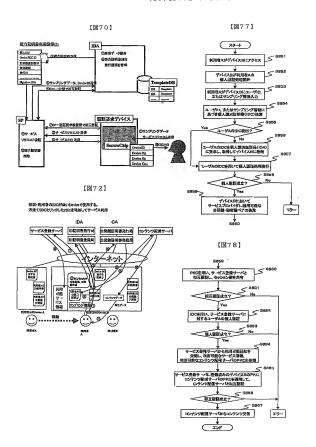






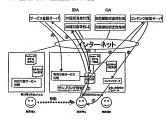
【図69】





【図76】

状況:利用者のIDCが無いDeviceで使用する。 2)IDCを使い個人知知による登録的記をしてサービス利用。



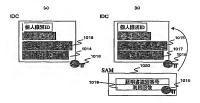
IDA 1001 ID

Sampling Data

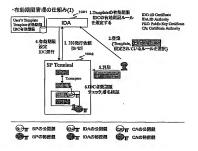
【図80】

・有効情報

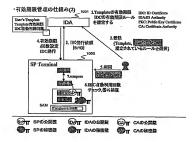
・アンプレート有効期限・DC利用有効情報(有効期限/有効利用回数) < テンプレート残りの有効期限



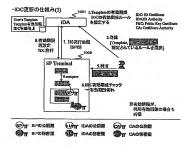
[図81]



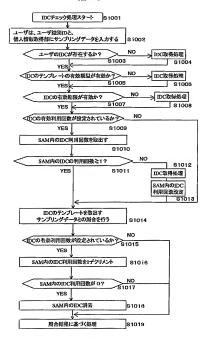
[図82]



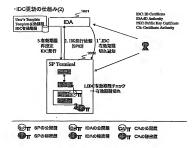
[図84]



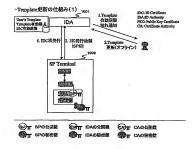
【図83】



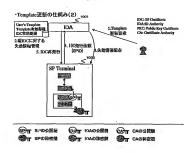
【図85】



[図86]



[図87]



フロントページの続き

(72)発明者 松山 科子 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

(72)発明者 二村 一郎 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

(72)発明者 昆 雅士

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社内

Fターム(参考) 5B085 AE09 AE23 BG07

5J104 AA07 AA09 EA05 KA01 KA05 KA15 KA17 KA18 KA19 LA06 MA01 NA02 PA07